PATENT ABSTRACTS OF JAPAN.

(11)Publication number:

2001-175606

(43)Date of publication of application: 29.06.2001

(51)Int.Cl.

606F 15/00 606F 13/00 610L 11/00 H04H 1/00 9/10 HO4L

(21)Application-number: 11-361225

(71)Applicant:

SONY CORP

(22)Date of filing:

(72)Inventor:

NONAKA SATOSHI

EZAKI TADASHI

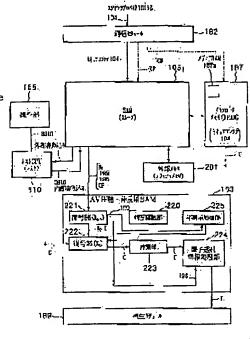
(54) DATA PROCESSOR, AND DATA PROCESSING EQUIPMENT AND ITS METHOD

(57)Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To provide a data processor which can effectively protect the profit of a provider of content data. SOLUTION: A SAM 1051 inputs a secure container 104 containing content data ciphered by using content key data, the mentioned ciphered content key data, and title deed data showing the handling of the content data and

determines at least one of the purchase style and use style of the content data according to the handling that the title deed data indicate. Further, the SAM 1051 functions as a slave of a host CPU 810 and also has a common

memory shared with the host CPU 810.



LEGAL STATUS

[Date of request for examination]

17.03.2006

[Date of sending the examiner's decision of rejection]

[Kind of final disposal of application other than the examiner's decision of rejection or application converted registration]

[Date of final disposal for application]

[Patent number]

[Date of registration]

[Number of appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of requesting appeal against examiner's decision of rejection]

[Date of extinction of right]

(19) 日本国特許庁 (JP)

(12) 公開特許公報(A)

(11)特許出願公開番号 特開2001-175606 (P2001-175606A)

(43)公開日 平成13年6月29日(2001.6.29)

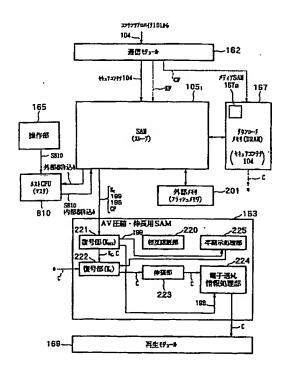
(51) Int.Cl.7	識別記号	F I デーマコート*(参考)
G06F 15/00	3 3 0	G06F 15/00 330Z 5B085
13/00	3 5 4	13/00 3 5 4 Z 5 B 0 8 9
G10L 11/00		H04H 1/00 F 5J104
HO4H 1/00		G10L 9/00 E 9A001
		H04L 9/00 621A
H04L 9/10		審査請求 未請求 請求項の数56 OL (全148頁)
(21)出願番号	特顯平11-361225	(71)出願人 000002185
(01)		ソニー株式会社
(22)出顧日	平成11年12月20日(1999.12.20)	東京都品川区北品川6丁目7.番35号
(20) MEKH	, ,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,,	(72)発明者 野中 聡
		東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ
		一株式会社内
		(72) 発明者 江崎 正
	·	東京都品川区北品川6丁目7番35号 ソニ
		一株式会社内
		(74)代理人 100094053
		弁理士 佐藤 隆久
		Na Calmer America (1777 A
		最終頁に続く

(54) [発明の名称] データ処理装置、データ処理機器およびその方法

(57)【要約】

【課題】 コンテンツデータの提供者の利益を効果的に 保護できるデータ処理装置を提供する。

【解決手段】 SAM105,は、コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテンツデータと、暗号化された前記コンテンツ鍵データと、前記コンテンツデータの取り扱いを示す権利書データとを格納したセキュアコンテナ104を入力し、権利書データが示す取り扱いに基づいて、コンテンツデータの購入形態および利用形態の少なくとも一方を決定する。SAM105,は、ホストCPU810との共有メモリを有している。



理装置。

1

【特許請求の範囲】

[請求項 1] コンテンツ鍵データを用いて暗号化された コンテンツデータの権利処理を権利書データに基づいて 行い、暗号化された前記コンテンツ鍵データを復号する データ処理装置において、

第1のバスと、

前記コンテンツデータの権利処理を前記権利書データに 基づいて行い、前記第1のバスに接続された演算処理回 路と.

前記第1のバスに接続された記憶回路と、

第2のバスと、

前記第1のバスと前記第2のバスとの間に介在するイン ターフェイス回路と、

前記第2のバスに接続され、前記コンテンツ鍵データの 復号を行う暗号処理回路と、

前記第2のバスに接続された外部バスインターフェイス 回路とを耐タンパ性の回路モジュール内に有するデータ 処理装置。

【請求項2】前記インターフェイス回路を第1のインターフェイス回路とした場合に、前記第1のバスは、前記 20 演算処理回路および前記記憶回路に接続された第3のバスと、前記第1のインターフェイス回路に接続された第4のバスとを有し、

前記データ処理装置は、

前記第3のバスと前記第4のバスとの間に介在する第2のインターフェイス回路を前記耐タンパ性の回路モジュール内にさらに有する請求項1に記載のデータ処理装置

【請求項3】第5のバスと、

記録媒体またはICカードに搭載された認証機能を持つ 30 データ処理回路との間の通信処理を行い、前記第5のバスに接続された第3のインターフェイス回路と、

前記第4のバスと前記第5のバスとの間に介在する第4のインターフェイス回路とを前記耐タンパ性の回路モジュール内にさらに有する請求項2に記載のデータ処理装置。

【請求項4】前記暗号処理回路は、

公開鍵暗号回路と、

共通鍵暗号回路とを有する請求項 1 に記載のデータ処理 装置。

【請求項5】前記記憶回路は、当該データ処理装置の秘密鍵データおよび他の装置の公開鍵データを記憶し、前記公開鍵暗号回路は、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データの正当性を示す署名データを対応する前記公開鍵データを用いて検証し、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データを記録媒体に記録あるいは他の装置に送信するために、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データの正当性を示す署名データを前記秘密鍵データを用いて作成し、

前記共通鍵暗号回路は、前記コンテンツ鍵データを復号し、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データを他の装置にオンラインで送受信する場合に、前記他の装置との間の前記相互認証によって得られたセッション鍵データを用いて、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データを暗号化および復号する請求項4に記載のデータ処

【請求項6】前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵 10 データおよび前記権利書データのハッシュ値を生成する ハッシュ値生成回路を前記耐タンパ性の回路モジュール 内にさらに有し、

前記公開鍵暗号回路は、前記ハッシュ値を用いて、前記署名データの検証および前記署名データの作成を行う請求項5に記載のデータ処理装置。

【請求項7】前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データを他の装置にオンラインで送信する場合に当該記他の装置との間の相互認証を行うために乱数を生成し、前記第2のバスに接続された乱数生成回路を前記耐タンバ性の回路モジュール内にさらに有する請求項1に記載のデータ処理装置。

【請求項8】前記外部バスインターフェイス回路は、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データの少なくとも一つのデータを記憶する外付けの外部記憶回路と接続される請求項1 に記載のデータ処理装置。

【請求項9】前記記憶回路に対してのアクセスと、前記外部パスインターフェイスを介した前記外部記憶回路に対してのアクセスとの制御を、前記演算処理回路からの命令に応じて行う記憶回路制御回路とをさらに有する請求項8に記載のデータ処理装置。

【請求項10】前記外部バスインターフェイス回路は、 当該データ処理装置が搭載された機器の制御を統括的に 行うホスト演算処理装置に接続される請求項1に記載の データ処理装置。

【請求項 1 1】前記記憶回路および前記外部記憶回路のアドレス空間を管理する記憶管理回路をさらに有する請求項8に記載のデータ処理装置。

【請求項12】前記演算処理回路は、前記権利書データ 40 が示す取り扱いに基づいて、前記コンテンツデータの購 入形態および利用形態の少なくとも一方を決定し、前記 決定の結果を示す履歴データを生成する請求項1に記載 のデータ処理装置。

[請求項13]前記演算処理回路は、前記購入形態が決定されたときに、当該決定された購入形態に応じた利用・制御データを生成し、前記利用制御データに基づいて、前記コンテンツデータの利用を制御する請求項12に記載のデータ処理装置。

【請求項14】前記共通鍵暗号回路は、前記購入形態が 50 決定されたコンテンツデータを記録媒体に記録する場合

3

に、前記コンテンツ鍵データおよび前記利用制御データ を、前記記録媒体に対応したメディア鍵データとを用い て暗号化する請求項4に記載のデータ処理装置。

(請求項15) 有効期限を持つライセンス鍵データを用いて前記コンテンツ鍵データが暗号化されている場合に

前記記憶回路は、前記ライセンス鏌データを記憶し、 前記データ処理装置は、実時間を生成するリアルタイム クロックをさらに有し、

前記演算処理回路は、リアルタイムクロックが示す実時 10間に基づいて、有効期限内の前記ライセンス鍵データを前記記憶回路から読み出し、

前記共通鍵暗号回路は、前記読み出されたライセンス鍵 データを用いて、前記コンテンツ鍵データを復号する請 求項4に記載のデータ処理装置。

[請求項16]前記記憶回路は、ブロック単位でデータの書き込みおよび消去が行われ、

前記演算処理回路によって制御され、前記記憶回路に対してのデータの書き込みおよび消去の許否を前記ブロック単位で管理する書き込みロック制御回路を前記耐タン 20 パ性の回路モジュール内にさらに有する請求項1に記載のデータ処理装置。

【請求項17】コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテンツデータの権利処理を権利書データに基づいて行い、暗号化された前記コンテンツ鍵データを復号するデータ処理装置において、

第1のパスと、

前記コンテンツデータの権利処理を前記権利書データに 基づいて行い、前記第1のバスに接続された演算処理回 路と、

前記第1のバスに接続された記憶回路と、

第2のバスと、

前記第1のバスと前記第2のバスとの間に介在するイン ターフェイス回路と、

前記第2のバスに接続され、前記コンテンツ鍵データの 復号を行う暗号処理回路と、

前記第2のバスに接続された外部バスインターフェイス 回路とを耐タンパ性の回路モジュール内に有し、

前記演算処理回路は、前記外部パスインターフェイス回路を介して外部回路から割り込みを受けると、当該外部 40回路のスレーブとなって当該割り込みによって指定された処理を行い、当該処理の結果を前記外部装置に通知するデータ処理装置。

【請求項18】前記演算処理回路は、前記処理の結果を 前記外部回路に割り込みを出して通知する請求項17記 載のデータ処理装置。

【請求項19】前記外部バスインターフェイスは、前記 演算処理回路および前記外部回路との共有メモリを有

前記演算処理回路は、当該共有メモリに前記処理の結果 50

を書き込み、当該処理の結果は前記外部回路からのボーリングによって当該外部回路に通知される請求項17に記載のデータ処理装置。

【請求項20】前記外部バスインターフェイスは、

前記外部回路から依頼された処理の前記演算処理回路に おける実行状態を示し、前記演算処理回路によって設定 され、前記外部回路によって読まれるフラグを持つ第1 のステータスレジスタと、

前記外部回路が前記演算処理回路に処理を依頼したか否かを示し、前記外部回路によって設定され、前記演算処理回路によって読まれるフラグを持つ第2のステータスレジスタと、

前記処理の結果が書き込まれる記憶回路とを有する請求 項19に記載のデータ処理装置。

【請求項21】前記記憶回路は、前記割り込みによって 指定される処理を記述した割り込みプログラムを記憶

前記演算処理回路は、前記記憶回路から読み出した前記割り込みプログラムを実行して前記処理を行う請求項18に記載のデータ処理装置。

[請求項22]前記記憶回路は、複数の前記割り込みプログラムと、当該割り込みプログラムを実行する際に読み出される複数のサブルーチンとを記憶し、

前記演算処理回路は、前記記憶回路から読み出した前記割り込みプログラムを実行する際に、前記記憶回路から必要に応じて前記サブルーチンを読み出して実行する請求項21に記載のデータ処理装置。

【請求項23】所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、

30 前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって所定の処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知するデータ処理装置とを有するデータ処理機器において、

前記データ処理装置は、 権利書データが示す取り扱いに基づいて、コンテンツデ ータの購入形態および利用形態の少なくとも一方を決定 する決定手段と、

前記決定の結果を示す履歴データを生成する履歴データ 生成手段と、

前記コンテンツ鍵データを復号する復号手段とを耐タン バ性の回路モジュール内に有するデータ処理機器。

【請求項24】前記演算処理装置は、前記割り込みタイプを示す割り込みを受けると、当該割り込みタイプに対応した割り込みルーチンを実行して割り込みを前記データ処理装置に出し、

前記データ処理装置は、前記演算処理装置から受けた前 記割り込みによって指定された処理に対応する割り込み ルーチンを実行する請求項23に記載のデータ処理機 器

【請求項25】前記データ処理装置は、前記処理の結果

を前記演算処理装置に割り込みを出して通知する請求項 23に記載のデータ処理機器。

【請求項26】前記データ処理装置は、当該データ処理 装置および前記演算処理装置がアクセス可能な共有メモ リを有し、

前記演算処理装置は、ボーリングによって、前記共有メ モリにアクセスを行って前記処理の結果を得る請求項2 3に記載のデータ処理機器。

【請求項27】前記データ処理装置は、

前記演算処理装置から前記割り込みによって依頼された 10 処理の実行状態を示し、前記演算処理装置によって読ま れるフラグを持つ第1のステータスレジスタと、前記演 算処理装置が当該データ処理装置に前記割り込みによっ て処理を依頼したか否かを示し、前記演算処理装置によ って設定されるフラグを持つ第2のステータスレジスタ

前記処理の結果が書き込まれる前記共有メモリとを有す る請求項26に記載のデータ処理機器。

【請求項28】前記演算処理装置と、前記データ処理装 置とを接続するバスをさらに有する請求項23に記載の 20 データ処理機器。

【請求項29】前記データ処理装置は、初期プログラム または前記割り込みルーチンの実行を終了した後に、低 消費電力状態になる請求項24に記載のデータ処理機

【請求項30】前記データ処理装置は、前記演算処理装 置から受けた前記割り込みに基づいて、前記コンテンツ データの購入形態または利用形態の決定処理、前記コン テンツデータの再生処理および権威機関からのデータの ダウンロード処理のうち少なくとも一の処理に対応する 30 をさらに有する請求項33に記載のデータ処理機器。 前記割り込みルーチンを実行する請求項24に記載のデ ータ処理機器。

【請求項31】前記演算処理装置は、所定のユーザプロ グラムを実行する請求項23に記載のデータ処理機器。

【請求項32】データ提供装置が提供したコンテンツデ ータをデータ配給装置から受け、管理装置によって管理 されるデータ処理機器において、

前記データ提供装置が提供した、コンテンツ鍵データを 用いて暗号化されたコンテンツデータと、暗号化された 前記コンテンツ鍵データと、前記コンテンツデータの取 40 り扱いを示す権利書データと、前記データ配給装置が前 記コンテンツデータについて付けた価格データとを格納 したモジュールを、前記データ配給装置から受信し、共 有鍵データを用いて前記受信したモジュールを復号し、 前記データ配給装置による前記モジュールの配給サービ スに対しての課金処理を行う第1の処理モジュールと、 所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出 す演算処理装置と、

前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである 前記演算処理装置のスレーブとなって所定の処理を行

い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知するデー タ処理装置であって、前記受信したモジュールに格納さ れた権利書データが示す取り扱いに基づいて、前記受信 したモジュールに格納されたコンテンツデータの購入形 態および利用形態の少なくとも一方を決定する決定手段 と、前記決定の結果を示す履歴データを生成する履歴デ ータ生成手段と、前記コンテンツデータの購入形態の決 定処理が行われる際に前記価格データを出力すると共に

前記履歴データを前記管理装置に出力する出力手段と、 前記コンテンツ鍵データを復号する復号手段とを耐タン バ性の回路モジュール内に有するデータ処理装置とを有 するデータ処理機器。

【請求項33】所定のプログラムを実行し、所定の条件 で割り込みを出す演算処理装置と、

前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである 前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵デ ータを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理 を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知する 耐タンパ性の第1のデータ処理装置と、

前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置か ら割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置あ るいは前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、 前記第1のデータ処理装置から相互認証を行って得た前 記コンテンツ鍵データを用いたコンテンツデータの復 号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長 処理を行う耐タンバ性の第2のデータ処理装置とを有す るデータ処理機器。

【請求項34】前記演算処理装置、前記第1のデータ処 理装置および前記第2のデータ処理装置を接続するバス

【請求項35】所定のプログラムを実行し、所定の条件 で割り込みを出す演算処理装置と、

前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである 前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵デ ータを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理 を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知する 耐タンパ性の第1のデータ処理装置と、

前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、前記演算 処理装置との間で相互認証を行い、前記コンテンツデー タが記録媒体に対しての読み出しおよび書き込みを行う 耐タンパ性の第2のデータ処理装置とを有するデータ処 理機器。

【請求項36】前記第2のデータ処理装置は、前記記録 媒体に対応したメディア鍵データを用いて、前記コンテ ンツデータの復号および暗号化を行う請求項35に記載 のデータ処理機器。

【請求項37】前記第2のデータ処理装置は、前記記録 媒体が相互認証機能を持つ処理回路を搭載している場合 に、前記処理回路との間で相互認証を行う請求項35に 50 記載のデータ処理機器。

8

【請求項38】所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、

前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、前記演算処理装置との間で相互認証を行い、前記コンテンツデータが記録媒体に対しての読み出しおよび書き込みを行う 耐タンパ性の第1のデータ処理装置と、

前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ 鍵データを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理を行う耐タ 10ンパ性の第2のデータ処理装置とを有するデータ処理機器。

【請求項39】前記第1のデータ処理装置が前記記録媒体から読み出した前記コンテンツデータを一時的に記憶し、当該記憶したコンテンツデータを前記第2のデータ処理装置に出力する記憶回路をさらに有する請求項38に記載のデータ処理機器。

【請求項40】前記記憶回路は、耐振動用記憶回路の記憶領域の一部をその記憶領域とする請求項39に記載のデータ処理機器。

【請求項41】前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知する耐タンパ性の第3のデータ処理装置をさらに有する請求項38に記載のデータ処理機器。

【請求項42】演算処理装置およびデータ処理装置を用いたデータ処理方法において、

前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定 の条件で割り込みを出し、

前記データ処理装置は、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性の回路モジュール内で、権利書データが示す取り扱いに基づいて、当該権利書データに対応したコンテンツデータの購入形態および利用形態の少なくとも一方を決定し、当該決定の結果を示す履歴データを生成し、前記コンテンツ鍵データを復号するデータ処理方法。

【請求項43】前記演算処理装置は、前記割り込みタイプを示す割り込みを受けると、当該割り込みタイプに対 40 応した割り込みルーチンを実行して割り込みを前記データ処理装置に出し、

前記データ処理装置は、前記演算処理装置から受けた前 記割り込みによって指定された処理に対応する割り込み ルーチンを実行する請求項42に記載のデータ処理方 法。

【請求項44】前記データ処理装置は、前記処理の結果 を前記演算処理装置に割り込みを出して通知する請求項 42に記載のデータ処理機器。

【請求項45】前記データ処理装置は、当該データ処理 50 伸長処理を行うデータ処理方法。

装置および前記演算処理装置がアクセス可能な共有メモリを有し、

前記演算処理装置は、ポーリングによって、前記共有メモリにアクセスを行って前記処理の結果を得る請求項42に記載のデータ処理方法。

【請求項46】前記データ処理装置は、前記演算処理装置から前記割り込みによって依頼された処理の実行状態を示す第1のステータスレジスタのフラグを設定し、

前記演算処理装置は、前記第1のステータスレジスタの フラグから、前記データ処理装置の処理の実行状態を把 握し

前記演算処理装置は、前記データ処理装置に前記割り込みによって処理を依頼したことを示す第2のステータスレジスタのフラグに設定し、

前記データ処理装置は、前記第2のステータスレジスタのフラグから、前記演算処理装置が前記割り込みによって処理を依頼したか否かを把握する請求項45に記載のデータ処理方法。

[請求項47]前記データ処理装置は、初期プログラム 20 または前記割り込みルーチンの実行を終了した後に、低 消費電力状態になる請求項42に記載のデータ処理方 法。

【請求項48】前記データ処理装置は、前記演算処理装置から受けた前記割り込みに基づいて、前記コンテンツデータの購入形態または利用形態の決定処理、前記コンテンツデータの再生処理および権威機関からのデータのダウンロード処理のうち少なくとも一の処理に対応する前記割り込みルーチンを実行する請求項42に記載のデータ処理方法。

[請求項49]前記演算処理装置は、所定のユーザプログラムを実行する請求項42に記載のデータ処理方法。 [請求項50]演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2のデータ処理装置を用いたデータ処理方法において。

前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定 の条件で割り込みを出し、

前記第1のデータ処理装置は、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知し、

前記第2のデータ処理装置は、前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、前記第1のデータ処理装置から相互認証を行って得た前記コンテンツ鍵データを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理を行うデータ処理方法。

10

【請求項51】演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2のデータ処理装置を用いたデータ処理方法において、

前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定 の条件で割り込みを出し、

前記第1のデータ処理装置は、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、コンテンツ鏡データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通 10 知し

前記第2のデータ処理装置は、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、耐タンバ性のモジュール内で、前記演算処理装置との間で相互認証を行い、前記コンテンツデータが記録媒体に対しての読み出しおよび書き込みを行うデータ処理方法。

[請求項52] 前記第2のデータ処理装置は、前記記録 媒体に対応したメディア鍵データを用いて、前記コンテ ンツデータの復号および暗号化を行う請求項51に記載 のデータ処理方法。

【請求項53】前記第2のデータ処理装置は、前記記録 媒体が相互認証機能を持つ処理回路を搭載している場合 に、前記処理回路との間で相互認証を行う請求項51に 記載のデータ処理方法。

[請求項54]演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2のデータ処理装置を用いたデータ処理方法において、

前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定 の条件で割り込みを出し、

前記第1のデータ処理装置は、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、耐タンパ性のモジュール内で、前記演算処理装置との間で相互認証を行い、前記コンテンツデータが記録媒体に対しての読み出しおよび書き込みを行い、

前記第2のデータ処理装置は、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、コンテンツ鍵データを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理を行うデータ処理方法。

【請求項55】前記第1のデータ処理装置が前記記録媒体から読み出した前記コンテンツデータを記憶回路に一時的に記憶し、当該記憶回路から読み出したコンテンツデータを前記第2のデータ処理装置に出力する請求項54に記載のデータ処理方法。

【請求項56】前記記憶回路として、耐振動用記憶回路の記憶領域の一部をその記憶領域を用いる請求項55に記載のデータ処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

[発明の属する技術分野] 本発明は、提供されたコンテンツデータに関連する処理を行うデータ処理装置、データ処理機器およびその方法に関する。

[0002]

【従来の技術】暗号化されたコンテンツデータを所定の契約を交わしたユーザのデータ処理装置に配給し、当該データ処理装置において、コンテンツデータを復号して再生および記録するデータ提供システムがある。このようなデータ提供システムの一つに、音楽データを配信する従来のEMD(Electronic Music Distribution:電子音楽配信)システムがある。

[0003] 図106は、従来のEMDシステム700の構成図である。図106に示すEMDシステム700では、コンテンツプロバイダ701a、701bが、サービスプロバイダ71.0に対し、コンテンツデータ704a、704b、704cと、著作権情報705a、705b、705cとを、それぞれ相互認証後に得たセッション鍵データで暗号化してオンラインで供給したり、あるいはオフラインで供給する。とこで、著作権情報705a、705b、705cには、例えば、SCMS(Serial Copy Management System)情報、コンテンツデータに埋め込むことを要請する電子透かし情報およびサービスプロバイダ710の伝送プロトコルに埋め込むことを要請する著作権に関する情報などがある。

【0004】サービスプロバイダ710は、受信したコ ンテンツデータ704a,704b,704cと、著作 権情報705a, 705b, 705cとをセッション鍵 データを用いて復号する。そして、サービスプロバイダ 710は、復号したあるいはオフラインで受け取ったコ 30 ンテンツデータ704a, 704b, 704cに、著作 権情報705a,705b,705cを埋め込んで、コ ンテンツデータ707a,707b,707cを生成す る。このとき、サービスプロバイダ710は、例えば、 著作権情報705a, 705b, 705cのうち電子透 かし情報をコンテンツデータ704a,704b,70 4 c に所定の周波数領域を変更して埋め込み、当該コン テンツデータをユーザに送信する際に用いるネットワー クプロトコルにSCMS情報を埋め込む。さらに、サー ビスプロバイダ710は、コンテンツデータ707a. 40 707b, 707cを、鍵データベース706から読み 出したコンテンツ鍵データKca、Kcb、Kccを用 いてそれぞれ暗号化する。その後、サービスプロバイダ 710は、暗号化されたコンテンツデータ707a,7 07b,707cを格納したセキュアコンテナ722 を、相互認証後に得たセッション鍵データによって暗号 化してユーザの端末装置709に存在するCA(Conditi onal Access)モジュール711に送信する。

【0005】CAモジュール711は、セキュアコンテナ722をセッション鍵データを用いて復号する。ま 50 た、CAモジュール711は、電子決済やCAなどの課 金機能を用いて、サービスプロバイダ710の鍵データ ベース706からコンテンツ鍵データKca、Kcb、 Kccを受信し、これをセッション鍵データを用いて復 号する。これにより、端末装置709において、コンテ ンツデータ707a, 707b, 707cを、それぞれ コンテンツ鏌データKca.Kcb,Kccを用いて復 号することが可能になる。このとき、CAモジュール7 11は、コンテンツ単位で課金処理を行い、その結果に 応じた課金情報721を生成し、これをセッション鍵デ 利処理モジュール720に送信する。この場合に、CA モジュール711は、サービスプロバイダ710が自ら の提供するサービスに関して管理したい項目であるユー ザの契約 (更新) 情報および月々基本料金などのネット ワーク家賃の徴収と、コンテンツ単位の課金処理と、ネ ットワークの物理層のセキュリティー確保とを行う。

【0006】サービスプロバイダ710は、CAモジュ ール711から課金情報721を受信すると、サービス プロバイダ710とコンテンツプロバイダ701a,7 01b,701cとの間で利益配分を行う。とのとき、 サービスプロバイダ710から、コンテンツプロバイダ 701a, 701b, 701cへの利益配分は、例え ば、JASRAC(Japanese Societyfor Rights of Aut hors, Composers and Publishers:日本音楽著作権協 会)を介して行われる。また、JASRACによって、 コンテンツプロバイダの利益が、当該コンテンツデータ の着作権者、アーティスト、作詞・作曲家および所属プ ロダクションなどに分配される。

[0007]また、端末装置709では、コンテンツ鍵 データKca,Kcb,Kccを用いて復号したコンテ 30 路モジュール内に有する。 ンツデータ707a, 707b, 707cを、RAM型 の記録媒体723などに記録する際に、著作権情報70 5a,705b,705cのSCMSピットを書き換え て、コピー制御を行う。すなわち、ユーザ側では、コン テンツデータ707a,707b,707cに埋め込ま れたSCMSビットに基づいて、コピー制御が行われ、 **著作権の保護が図られている。**

[8000]

【発明が解決しようとする課題】ところで、SCMS 製することを禁止するものであり、1世代の複製は無制 限に行うことができ、著作権者の保護として不十分であ るという問題がある。

[0009]また、上述したEMDシステム700で は、サービスプロバイダ710が暗号化されていないコ ンテンツデータを技術的に自由に扱えるため、コンテン ツプロバイダ701の関係者はサービスプロバイダ71 0の行為等を監視する必要があり、当該監視の負担が大 きいと共に、コンテンツプロバイダ701の利益が不当 に損なわれる可能性が高いという問題がある。また、上 50

述したEMDシステム700では、ユーザの端末装置7 09がサービスプロバイダ710から配給を受けたコン テンツデータをオーサリングして他の端末装置などに再 配給する行為を規制するととが困難であり、コンテンツ プロバイダ701の利益が不当に損なわれるという問題 がある。

【0010】本発明は上述した従来技術の問題点に鑑み てなされ、コンテンプロバイダの権利者(関係者)の利 益を適切に保護するシステムおよび方法に適用可能なデ ータで暗号化した後に、サービスプロバイダ710の権 10 ータ処理装置、データ処理機器およびその方法を提供す ることを目的とする。また、本発明は、コンテンプロバ イダの権利者の利益を保護するための監査の負担を軽減 するシステムおよび方法に適用可能なデータ処理装置、 データ処理機器およびその方法を提供することを目的と する。

[0011]

【課題を解決するための手段】上述した目的を達成する ために、本発明の第1の観点のデータ処理装置は、コン テンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテンツデータ 20 の権利処理を権利書データに基づいて行い、暗号化され た前記コンテンツ鍵データを復号するデータ処理装置で あって、第1のバスと、前記コンテンツデータの権利処 理を前記権利書データに基づいて行い、前記第1のバス に接続された演算処理回路と、前記第1のバスに接続さ れた記憶回路と、第2のバスと、前記第1のバスと前記 第2のバスとの間に介在するインターフェイス回路と、

前記第2のバスに接続され、前記コンテンツ鍵データ の復号を行う暗号処理回路と、前記第2のバスに接続さ れた外部バスインターフェイス回路とを耐タンパ性の回

[0012]本発明の第1の観点のデータ処理装置で は、例えば、コンテンツデータおよびそれに対応したコ ンテンツ鍵データおよび権利書データが配給と、暗号化 されたコンテンツ鍵データを復号するライセンス鍵デー タが配給される。ととで、ライセンス鍵データは、例え は、前記記憶回路に記憶される。そして、例えば、外部 バスインターフェイス回路を介して、外部の演算処理装 置から権利処理などを行う指示が出されると、前記演算 処理回路において、権利書データに基づいたコンテンツ は、コンテンツデータを例えば2世代以上のわたって複 40 データの権利処理が行われる。その後、暗号処理回路に おいて、記憶回路から読み出したライセンス鍵データを 用いて、コンテンツ鍵データの復号が行われる。そし て、第1の観点のデータ処理装置は、他の復号装置との 間で互認証を行い、当該相互認証によって得たセッショ ン鍵データを用いて前記復号したコンテンツ鍵データお よびコンテンツデータを暗号化し、当該暗号化したコン テンツ鍵データおよびコンテンツデータを前記他の復号 装置に送る。

> [0013]また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記インターフェイス回路を第1の

インターフェイス回路とした場合に、前記第1のバス は、前記演算処理回路および前記記憶回路に接続された 第3のバスと、前記第1のインターフェイス回路に接続 された第4のバスとを有し、前記データ処理装置は、前 記第3のバスと前記第4のバスとの間に介在する第2の インターフェイス回路を前記耐タンパ性の回路モジュー ル内にさらに有する。

【0014】また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、第5のバスと、記録媒体またはIC カードに搭載された認証機能を持つデータ処理回路との 10 間の通信処理を行い、前記第5のバスに接続された第3 のインターフェイス回路と、前記第4のバスと前記第5 のパスとの間に介在する第4のインターフェイス回路と を前記耐タンパ性の回路モジュール内にさらに有する。 【0015】また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記暗号処理回路は、公開鍵暗号回 路と、共通鍵暗号回路とを有する。

【0016】また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記記憶回路は、当該データ処理装 置の秘密鍵データおよび他の装置の公開鍵データを記憶 20 し、前記公開鍵暗号回路は、前記コンテンツデータ、前 記コンテンツ鍵データおよび前記権利書データの正当性 を示す署名データを対応する前記公開鍵データを用いて 検証し、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵デー タおよび前記権利書データを記録媒体に記録あるいは他 の装置に送信するために、前記コンテンツデータ、前記 コンテンツ鍵データおよび前記権利書データの正当性を 示す署名データを前記秘密鍵データを用いて作成し、前 記共通鍵暗号回路は、前記コンテンツ鍵データを復号 し、前記コンテンツデータ、前記コンテンツ鍵データお 30 る。 よび前記権利書データを他の装置にオンラインで送受信 する場合に、前記他の装置との間の前記相互認証によっ て得られたセッション鍵データを用いて、前記コンテン ツデータ、前記コンテンツ鍵データおよび前記権利害デ ータを暗号化および復号する。

[0017]また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記コンテンツデータ、前記コンテ ンツ鍵データおよび前記権利書データのハッシュ値を生 成するハッシュ値生成回路を前記耐タンパ性の回路モジ ュール内にさらに有し、前記公開鍵暗号回路は、前記ハ 40 ッシュ値を用いて、前記署名データの検証および前記署 名データの作成を行う。

[0018]また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記コンテンツデータ、前記コンテ ンツ鍵データおよび前記権利書データを他の装置にオン ラインで送信する場合に当該記他の装置との間の相互認 証を行うために乱数を生成し、前記第2のバスに接続さ れた乱数生成回路を前記耐タンパ性の回路モジュール内 にさらに有する。

14

置は、好ましくは、前記外部パスインターフェイス回路 は、当該データ処理装置が搭載された機器の制御を統括 的に行うホスト演算処理装置に接続される。

【0020】また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、前記演算処理回路は、前記権利書データが示す取 り扱いに基づいて、前記コンテンツデータの購入形態お よび利用形態の少なくとも一方を決定し、前記決定の結 果を示す履歴データを生成する。

[0021]また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記演算処理回路は、前記購入形態 が決定されたときに、当該決定された購入形態に応じた 利用制御データを生成し、前記利用制御データに基づい て、前記コンテンツデータの利用を制御する。

【0022】また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記共通鍵暗号回路は、前記購入形 態が決定されたコンテンツデータを記録媒体に記録する 場合に、前記コンテンツ鍵データおよび前記利用制御デ ータを、前記記録媒体に対応したメディア鍵データとを 用いて暗号化する。

【0023】また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、有効期限を持つライセンス鏌データ を用いて前記コンテンツ鍵データが暗号化されている場 合に、前記記憶回路は、前記ライセンス鍵データを記憶 し、前記データ処理装置は、実時間を生成するリアルタ イムクロックをさらに有し、前記演算処理回路は、リア ルタイムクロックが示す実時間に基づいて、有効期限内 の前記ライセンス鍵データを前記記憶回路から読み出 し、前記共通鍵暗号回路は、前記読み出されたライセン ス鍵データを用いて、前記コンテンツ鍵データを復号す

[0024]また、本発明の第1の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記記憶回路は、ブロック単位でデ ータの書き込みおよび消去が行われ、前記演算処理回路 によって制御され、前記記憶回路に対してのデータの書 き込みおよび消去の許否を前記ブロック単位で管理する 書き込みロック制御回路を前記耐タンパ性の回路モジュ ール内にさらに有する。

【0025】また、本発明の第2の観点のデータ処理装 置は、コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテ ンツデータの権利処理を権利書データに基づいて行い、 暗号化された前記コンテンツ鍵データを復号するデータ 処理装置であって、第1のパスと、前記コンテンツデー タの権利処理を前記権利書データに基づいて行い、前記 第1のパスに接続された演算処理回路と、前記第1のバ スに接続された記憶回路と、第2のバスと、前記第1の バスと前記第2のバスとの間に介在するインターフェイ ス回路と、前記第2のバスに接続され、前記コンテンツ 鍵データの復号を行う暗号処理回路と、前記第2のバス に接続された外部バスインターフェイス回路とを耐タン [0019]また、本発明の第1の観点のデータ処理装 50 パ性の回路モジュール内に有し、前記演算処理回路は、

前記外部バスインターフェイス回路を介して外部回路か 5割り込みを受けると、当該外部回路のスレーブとなっ て当該割り込みによって指定された処理を行い、当該処 理の結果を前記外部装置に通知する。

【0026】また、本発明の第2の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記演算処理回路は、前記処理の結 果を前記外部回路に割り込みを出して通知する。

【0027】また、本発明の第2の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記外部バスインターフェイスは、 前記演算処理回路および前記外部回路との共有メモリを 有し、前記演算処理回路は、当該共有メモリに前記処理 の結果を書き込み、当該処理の結果は前記外部回路から のボーリングによって当該外部回路に通知される。

[0028]また、本発明の第2の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記外部バスインターフェイスは、 前記外部回路から依頼された処理の前記演算処理回路に おける実行状態を示し、前記演算処理回路によって設定 され、前記外部回路によって読まれるフラグを持つ第1 のステータスレジスタと、前記外部回路が前記演算処理 回路に処理を依頼したか否かを示し、前記外部回路によ 20 って設定され、前記演算処理回路によって読まれるフラ グを持つ第2のステータスレジスタと、前記処理の結果 が書き込まれる記憶回路とを有する。

[0029]また、本発明の第2の観点のデータ処理装 置は、好ましくは、前記記憶回路は、前記割り込みによ って指定される処理を記述した割り込みプログラムを記 憶し、前記演算処理回路は、前記記憶回路から読み出し た前記割り込みプログラムを実行して前記処理を行う。 [0030]また、本発明の第2の観点のデータ処理装 みプログラムと、当該割り込みプログラムを実行する際 に読み出される複数のサブルーチンとを記憶し、前記演 算処理回路は、前記記憶回路から読み出した前記割り込 みプログラムを実行する際に、前記記憶回路から必要に 応じて前記サブルーチンを読み出して実行する。

【0031】また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込 みを出す演算処理装置と、前記演算処理装置から割り込 みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブ となって所定の処理を行い、当該処理の結果を前記演算 40 ータ処理機器であって、前記データ提供装置が提供し 処理装置に通知するデータ処理装置と有するデータ処理 機器であって、前記データ処理装置は、権利書データが 示す取り扱いに基づいて、コンテンツデータの購入形態 および利用形態の少なくとも一方を決定する決定手段 と、前記決定の結果を示す履歴データを生成する履歴デ ータ生成手段と、前記コンテンツ鍵データを復号する復 号手段とを耐タンパ性の回路モジュール内に有する。

[0032]また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、好ましくは、前記演算処理装置は、前記割り込み タイプを示す割り込みを受けると、当該割り込みタイプ 50

に対応した割り込みルーチンを実行して割り込みを前記 データ処理装置に出し、前記データ処理装置は、前記演 算処理装置から受けた前記割り込みによって指定された 処理に対応する割り込みルーチンを実行する。

[0033]また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、好ましくは、前記データ処理装置は、前記処理の 結果を前記演算処理装置に割り込みを出して通知する。 【0034】また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、好ましくは、前記データ処理装置は、当該データ 処理装置および前記演算処理装置がアクセス可能な共有 メモリを有し、前記演算処理装置は、ポーリングによっ て、前記共有メモリにアクセスを行って前記処理の結果 を得る。

【0035】また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、好ましくは、前記データ処理装置は、前記演算処 理装置から前記割り込みによって依頼された処理の実行 状態を示し、前記演算処理装置によって読まれるフラグ を持つ第1のステータスレジスタと、前記演算処理装置 が当該データ処理装置に前記割り込みによって処理を依 頼したか否かを示し、前記演算処理装置によって設定さ れるフラグを持つ第2のステータスレジスタと、前記処 理の結果が書き込まれる前記共有メモリとを有する。

【0036】また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、好ましくは、前記データ処理装置は、初期プログ ラムまたは前記割り込みルーチンの実行を終了した後 に、低消費電力状態になる。

【0037】また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、好ましくは、前記データ処理装置は、前記演算処 理装置から受けた前記割り込みに基づいて、前記コンテ 置は、好ましくは、前記記憶回路は、複数の前記割り込 30 ンツデータの購入形態または利用形態の決定処理、前記 コンテンツデータの再生処理および権威機関からのデー タのダウンロード処理のうち少なくとも一の処理に対応 する前記割り込みルーチンを実行する。

> [0038]また、本発明の第1の観点のデータ処理機 器は、好ましくは、前記演算処理装置は、所定のユーザ プログラムを実行する。

> [0039]また、本発明の第2の観点のデータ処理機 器は、データ提供装置が提供したコンテンツデータをデ ータ配給装置から受け、管理装置によって管理されるデ た、コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテン ツデータと、暗号化された前記コンテンツ鍵データと、 前記コンテンツデータの取り扱いを示す権利書データ と、前記データ配給装置が前記コンテンツデータについ て付けた価格データとを格納したモジュールを、前記デ ータ配給装置から受信し、共有鍵データを用いて前記受 信したモジュールを復号し、前記データ配給装置による 前記モジュールの配給サービスに対しての課金処理を行 う第 1 の処理モジュールと、所定のプログラムを実行 し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、前記

演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記 演算処理装置のスレーブとなって所定の処理を行い、当 該処理の結果を前記演算処理装置に通知するデータ処理 装置であって、前記受信したモジュールに格納された権 利書データが示す取り扱いに基づいて、前記受信したモジュールに格納されたコンテンツデータの購入形態およ び利用形態の少なくとも一方を決定する決定手段と、前 記決定の結果を示す履歴データを生成する履歴データ生 成手段と、前記コンテンツデータの購入形態の決定処理 が行われる際に前記価格データを出力すると共に前記履 歴データを前記管理装置に出力する出力手段と、前記コ ンテンツ鍵データを復号する復号手段とを耐タンパ性の 回路モジュール内に有するデータ処理装置とを有する。

17

【0040】また、本発明の第3の観点のデータ処理機器は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置と、前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置と、前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、前記第1のデータ処理装置から相互認証を行って得た前記コンテンツ鍵データを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理を行う耐タンバ性の第2のデータ処理装置とを有する。

[0041]また、本発明の第4の観点のデータ処理機器は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知する耐タンバ性の第1のデータ処理装置と、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、前記演算処理装置との間で相互認証を行い、前記コンテンツデータが記録媒体に対しての読み出しおよび書き込みを行う耐タンバ性の第2のデータ処理装置とを有する。

【0042】また、本発明の第4の観点のデータ処理機器は、好ましくは、前記第2のデータ処理装置は、前記記録媒体に対応したメディア鍵データを用いて、前記コンテンツデータの復号および暗号化を行う。

[0043] また、本発明の第4の観点のデータ処理機器は、好ましくは、前記第2のデータ処理装置は、前記記録媒体が相互認証機能を持つ処理回路を搭載している場合に、前記処理回路との間で相互認証を行う。

【0044】また、本発明の第5の観点のデータ処理機器は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込 50

みを出す演算処理装置と、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、前記演算処理装置との間で相互認証を行い、前記コンテンツデータが記録媒体に対しての読み出しおよび書き込みを行う耐タンパ性の第1のデータ処理装置と、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵データを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理を行う耐タンパ性の第2のデータ処理装置とを有する。

[0045]また、本発明の第5の観点のデータ処理機器は、好ましくは、前記第1のデータ処理装置が前記記録媒体から読み出した前記コンテンツデータを一時的に記憶し、当該記憶したコンテンツデータを前記第2のデータ処理装置に出力する記憶回路をさらに有する。

【0046】また、本発明の第5の観点のデータ処理機器は、好ましくは、前記記憶回路は、耐振動用記憶回路の記憶領域の一部をその記憶領域とする。

[0047]また、本発明の第5の観点のデータ処理装置は、好ましくは、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知する耐タンパ性の第3のデータ処理装置をさらに有する。

【0048】また、本発明の第1の観点のデータ処理方法は、演算処理装置およびデータ処理装置を用いたデータ処理方法であって、前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出し、前記データ処理装置は、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性の回路モジュール内で、権利書データが示す取り扱いに基づいて、当該権利書データに対応したコンテンツデータの購入形態および利用形態の少なくとも一方を決定し、当該決定の結果を示す履歴データを生成し、前記コンテンツ鍵データを復号する。

[0049]また、本発明の第2の観点のデータ処理方法は、演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2のデータ処理装置を用いたデータ処理方法であって、前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出し、前記第1のデータ処理装置は、前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知し、前記第2のデータ処理装置は、前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、前記第1のデータ

処理装置から相互認証を行って得た前記コンテンツ鍵デ ータを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コン テンツデータの圧縮処理または伸長処理を行う。

【0050】また、本発明の第3の観点のデータ処理方 法は、演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2 のデータ処理装置を用いたデータ処理方法であって、前 記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定の 条件で割り込みを出し、前記第1のデータ処理装置は、 前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである 前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモ 10 ジュール内で、コンテンツ鍵データを用いた暗号化され たコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果 を前記演算処理装置に通知し、前記第2のデータ処理装 置は、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、耐 タンパ性のモジュール内で、前記演算処理装置との間で 相互認証を行い、前記コンテンツデータが記録媒体に対 しての読み出しおよび書き込みを行う。

[0051]また、本発明の第4の観点のデータ処理方 法は、演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2 のテータ処理装置を用いたデータ処理方法であって、前 20 ために用いられる。 記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定の 条件で割り込みを出し、前記第1のデータ処理装置は、 前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、耐タンパ 性のモジュール内で、前記演算処理装置との間で相互認 証を行い、前記コンテンツデータが記録媒体に対しての 読み出しおよび書き込みを行い、前記第2のデータ処理 装置は、前記演算処理装置が出した割り込みに応じて、 マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、耐 タンパ性のモジュール内で、コンテンツ鍵データを用い たコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデー 30 タの圧縮処理または伸長処理を行う。

[0052]

[発明の実施の形態]以下、本発明の実施形態に係わる EMD(Electronic Music Distribution: 電子音楽配 信)システムについて説明する。

第1 実施形態

図lは、本実施形態のEMDシステム100の構成図で ある。本実施形態において、ユーザに配信されるコンテ ンツ(Content) データとは、情報そのものが価値を有す るデジタルデータをいい、以下、音楽データを例に説明 40 する。図1に示すように、EMDシステム100は、コ ンテンツプロバイダ101、EMDサービスセンタ(ク リアリング・ハウス、以下、ESCとも記す)102お よびユーザホームネットワーク103を有する。とと で、コンテンツプロバイダ101、EMDサービスセン タ102およびSAM105,~105**,**が、本発明の データ提供装置、管理装置およびデータ処理装置にそれ ぞれ対応している。先ず、EMDシステム100の概要 について説明する。EMDシステム100では、コンテ ンツプロバイダ101は、自らが提供しようとするコン 50 いて復号した後に、署名データの検証を行う。SAM1

テンツのコンテンツデータCを暗号化する際に用いたコ ンテンツ鍵データKc、コンテンツデータCの使用許諾 条件などの権利内容を示す権利書(UCP:Usage Control P olicy)データ106、並びに電子透かし情報の内容およ び埋め込み位置を示す電子透かし情報管理データを、高 い信頼性のある権威機関であるEMDサービスセンタ1 02に送る。

【0053】EMDサービスセンタ102は、コンテン ツプロバイダ101から受けたコンテンツ鏌データK c、権利書データ106並びに電子透かし情報鍵データ を登録 (認証および権威化) する。また、EMDサービ スセンタ102は、対応する期間のライセンス鍵データ KD、~KD5。で暗号化したコンテンツ鍵データK c、権利書データ106および自らの署名データなどを 格納したキーファイルKFを作成し、これをコンテンツ プロバイダ101に送る。ここで、当該署名データは、 キーファイルKFの改竄の有無、キーファイルKFの作 成者の正当性およびキーファイルKFがEMDサービス センタ102において正規に登録されたことを検証する

[0054]また、コンテンツプロバイダ101は、コ ンテンツ鍵データKcでコンテンツデータCを暗号化し てコンテンツファイルCFを生成し、当該生成したコン テンツファイルCFと、EMDサービスセンタ102か ら受けたキーファイルKFと、自らの署名データなどを 格納したセキュアコンテナ(本発明のモジュール)10 4を、インターネットなどのネットワーク、デジタル放 送あるいは記録媒体などのバッケージメディアを用い て、ユーザホームネットワーク103に配給する。とと で、セキュアコンテナ104内に格納された署名データ は、対応するデータの改竄の有無、当該データの作成者 および送信者の正当性を検証するために用いられる。 【0055】ユーザホームネットワーク103は、例え ば、ネットワーク機器160、およびAV機器160、 ~160, を有する。ネットワーク機器160, は、S AM(Secure Application Module) 105.を内蔵して いる。AV機器160、~160、は、それぞれSAM 105,~105,を内蔵している。SAM105,~ 105 相互間は、例えば、IEEE (Institute ofEle ctrical and Electronics Engineers) 1394シリア ルインタフェースバスなどのバス191を介して接続さ れている。

[0056] SAM105, ~105, は、ネットワー ク機器160、がコンテンツプロバイダ101からネッ トワークなどを介してオンラインで受信したセキュアコ ンテナ104、および/または、コンテンツプロバイダ 101からAV機器160,~160, に記録媒体を介 してオフラインで供給されたセキュアコンテナ104を 対応する期間のライセンス鍵データKD,~KD,を用 05、~105、に供給されたセキュアコンテナ104は、ネットワーク機器160, およびAV機器160, ~160、において、ユーザの操作に応じて購入・利用形態が決定された後に、再生や記録媒体への記録などの対象となる。SAM105,~105.は、上述したセキュアコンテナ104の購入・利用の履歴を利用履歴(Usage Log) データ108として記録すると共に、購入形態を示す利用制御データ166を作成する。利用履歴データ108は、例えば、EMDサービスセンタ102からの要求に応じて、ユーザホームネットワーク103からEMDサービスセンタ102に送信される。利用制御データ166は、例えば、購入形態が決定される度に、ユーザホームネットワーク103からEMDサービスセンタ102に送信される。

[0057] EMDサービスセンタ102は、利用履歴データ108に基づいて、課金内容を決定(計算)し、その結果に基づいて、ペイメントゲートウェイ90を介して銀行などの決済機関91に決済を行なう。これにより、ユーザホームネットワーク103のユーザが決済機関91に支払った金銭が、EMDサービスセンタ102 20による決済処理によって、コンテンツプロバイダ101に支払われる。また、EMDサービスセンタ102は、一定期間毎に、決済レポートデータ107をコンテンツプロバイダ101に送信する。

[0058]本実施形態では、EMDサービスセンタ1 02は、認証機能、鍵データ管理機能および権利処理 (利益分配) 機能を有している。すなわち、EMDサー ビスセンタ102は、中立の立場にある最高の権威機関 であるルート認証局92に対しての(ルート認証局92 e Authority)としての役割を果たし、コンテンツプロバ イダ101およびSAM105,~105,において署 名データの検証処理に用いられる公開鍵データの公開鍵 証明書データに、EMDサービスセンタ102の秘密鍵 データによる署名を付けることで、当該公開鍵データの 正当性を認証する。また、前述したように、EMDサー ビスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101の権 利書データ106を登録して権威化することも、EMD サービスセンタ102の認証機能の一つである。また、 EMDサービスセンタ102は、例えば、ライセンス鍵 40 データKD、~KD。などの鍵データの管理を行なう鍵 データ管理機能を有する。また、EMDサービスセンタ 102は、権威化した権利書データ106に記述された 標準小売価格SRP(Suggested Retailer' Price) とS AM105、~SAM105、から入力した利用履歴デ ータ108とに基づいて、ユーザによるコンテンツの購 入・利用に対して決済を行い、ユーザが支払った金銭を コンテンツプロバイダ101に分配する権利処理(利益 分配)機能を有する。

【0059】図2は、セキュアコンテナ104の概念を 50

まとめた図である。図2に示すように、セキュアコンテ ナ104には、コンテンツプロバイダ101が作成した コンテンツファイルCFと、EMDサービスセンタ10 2が作成したキーファイルKFとが格納されている。コ ンテンツファイルCFには、ヘッダ部およびコンテンツ I Dを含むヘッダデータと、コンテンツ鍵データKcを 用いた暗号化されたコンテンツデータCと、これらにつ いてのコンテンツプロバイダ101の秘密鍵データK ce.sを用いた署名データとが格納されている。キーファ 10 イルKFには、ヘッダ部およびコンテンツ I Dを含むへ ッダデータと、ライセンス鍵データK D, ~K D。 によ って暗号化されたコンテンツ鍵データKcおよび権利書 データ106と、とれらについてのEMDサービスセン タ102の秘密鍵データKesc.s による署名データとが 格納されている。なお、図2において、権利書データ1 06は、ライセンス鍵データによって暗号化されていな くてもよい。但し、との場合でも、権利書データ106 には、コンテンツプロバイダ101の秘密鍵データK

22

【0060】以下、EMDシステム100の各構成要素について詳細に説明する。

cr.sを用いた署名データを付加する。

に支払われる。また、EMDサービスセンタ102は、 一定期間毎に、決済レポートデータ107をコンテンツ プロバイダ101に送信する。 【0058】本実施形態では、EMDサービスセンタ1 02は、認証機能、鍵データ管理機能および権利処理 (利益分配)機能を有している。すなわち、EMDサービスセンタ1 (利益分配)機能を有している。すなわち、EMDサービスセンタ1 であるルート認証局92に対しての(ルート認証局92 の下層に位置する)セカンド認証局(Second Certificat 30の分開鍵データK_{ESCON} と、ルート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、ルート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、ルート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、ルート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、ルート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アート認証局92の公開鍵データK_{ESCON} と、アークK_{ESCON} と アークK_{ESCON} ア

> 【0061】コンテンツプロバイダ101は、図3 (A) に示すコンテンツファイルCFと、当該コンテン ツファイルCFの署名データSIG。 , c p と、キーファイ ルデータベース118bから読み出した当該コンテンツ ファイルCFに対応する図3(B)に示すキーファイル KFと、当該キーファイルKFの署名データSIG,.cx と、記憶部119から読み出したコンテンツプロバイダ 101の公開鍵証明書データCER。, と、当該公開鍵証 明書データCERceの署名データSIG1.esc とを格納 したセキュアコンテナ104を生成する。また、コンテ ンツプロバイダ101は、セキュアコンテナ104をオ ンラインあるいはオフラインで、図1に示すユーザホー ムネットワーク103のネットワーク機器160,に供 給する。とのように、本実施形態では、コンテンツプロ バイダ101の公開鍵データKcr.pの公開鍵証明書CE Rcpをセキュアコンテナ104に格納してユーザホーム ネットワーク103に送信するイン・バンド(In-band) 方式を採用している。従って、ユーザホームネットワー ク103は、公開鍵証明書CERceを得るための通信を

EMDサービスセンタ102との間で行う必要がない。 なお、本発明では、公開鍵証明書CERこをセキュアコ ンテナ104に格納しないで、ユーザホームネットワー ク103がEMDサービスセンタ102から公開鍵証明 書CER。,を得るアウト・オブ・バンド(Out-Of-band) 方式を採用してもよい。

23

[0062]なお、本実施形態では、署名データは、コ ンテンツプロバイダ101、EMDサービスセンタ10 2およびSAM105、~105、の各々において、署 の秘密鍵データKcris, Kesc, Ksami~Ksamiを用い て作成される。ととで、ハッシュ値は、ハッシュ関数を 用いて生成される。ハッシュ関数は、対象となるデータ を入力とし、当該入力したデータを所定のビット長のデ ータに圧縮し、ハッシュ値として出力する関数である。 ハッシュ関数は、ハッシュ値(出力)から入力を予測す ることが難しく、ハッシュ関数に入力されたデータの1 ビットが変化したとき、ハッシュ値の多くのビットが変 化し、また、同一のハッシュ値を持つ入力データを探し 出すことが困難であるという特徴を有している。

【0063】以下、セキュアコンテナ104内の各デー タについて詳細に説明する。

<署名データSIG。,с┏>署名データSIG。,с┏は、セ キュアコンテナ104の受信先において、コンテンツフ ァイルCFの作成者および送信者の正当性を検証するた めに用いられる。

<署名データSIG,,,,,>署名データSIG,,,,,,は、セ キュアコンテナ104の受信先において、キーファイル KFの送信者の正当性を検証するために用いられる。な ァイルKFの作成者の正当性の検証は、キーファイルK F内の署名データSIGx1.escに基づいて行われる。ま た、署名データSIGxxxxxは、キーファイルKFが、 EMDサービスセンタ102に登録されているか否かを 検証するためにも用いられる。

【0064】<コンテンツファイルCF>図4は、図3 (A) に示すコンテンツファイルCFをさらに詳細に説 明するための図である。コンテンツファイルCFは、図 3 (A) および図4に示すように、ヘッダデータと、暗 号化部114から入力したそれぞれコンテンツ鍵データ Kcで暗号化されたメタデータMeta、コンテンツデ ータC、A/V伸長用ソフトウェアSoftおよび電子 透かし情報モジュール (Watermark Module) WMとを格納 している。なお、図3 (A) は、コンテンツデータCを 伸長するAV圧縮伸長用装置として、DSP(Digital S ignal Processor)を用いた場合のコンテンツファイルC Fの構成である。当該DSPでは、セキュアコンテナ1 04内のA/V伸長用ソフトウェアおよび電子透かし情 報モジュールを用いて、セキュアコンテナ104内のコ ンテンツデータCの伸長および電子透かし情報の埋め込 50

みおよび検出を行う。そのため、コンテンツプロバイダ 101は任意の圧縮方式および電子透かし情報の埋め込 み方式を採用できる。AV圧縮伸長用装置としてA/V 伸長処理および電子透かし情報の埋め込み・検出処理を ハードウェアあるいは予め保持されたソフトウェアを用 いて行う場合には、コンテンツファイルCF内にA/V 伸長用ソフトウェアおよび電子透かし情報モジュールを 格納しなくてもよい。

24

【0065】ヘッダデータには、図4に示すように、同 名を行なう対象となるデータのハッシュ値をとり、自ち 10 期信号、コンテンツID、コンテンツIDに対してのコ ンテンツプロバイダ101の秘密鍵データКсг. sによる 署名データ、ディレクトリ情報、ハイパーリンク情報、 シリアルナンバー、コンテンツファイルCFの有効期限 並びに作成者情報、ファイルサイズ、暗号の有無、暗号 アルゴリズム、署名アルゴリズムに関しての情報、およ びディレクトリ情報などに関してのコンテンツプロバイ ダ101の秘密鍵データKce.sによる署名データが含ま れる。

> 【0066】メタデータMetaには、図4に示すよう 20 に、商品(コンテンツデータC)の説明文、商品デモ宣 伝情報、商品関連情報およびとれらについてのコンテン ツプロバイダ101による署名データが含まれる。本発 明では、図3(A)および図4に示すように、コンテン ツファイルCF内にメタデータMetaを格納して送信 する場合を例示するが、メタデータMetaをコンテン ツファイルCF内に格納せずに、コンテンツファイルC Fを送信する経路とは別の経路でコンテンツプロバイダ 101からSAM105、などに送信してもよい。

[0067] コンテンツデータCは、例えば、コンテン お、セキュアコンテナ104の受信先において、キーフ 30 ツマスタソースデータベースから読み出したコンテンツ データに対して、ソース電子透かし情報(Source Waterm ark)Ws、コピー管理用電子透かし情報(Copy Control Watermark)Wc、ユーザ電子透かし情報(User Watermar k)₩uおよびリンク用電子透かし情報(Link Watermark) WLなどを埋め込んだ後に、例えば、ATRAC3(Ada ptive Transform Acoustic Coding 3) (商標) などの音 声圧縮方式で圧縮され、その後、コンテンツ鍵データK cを共通鍵として用い、DES (Data Encryption Stand ard)やTriple DESなどの共通鍵暗号化方式で 暗号化されたデータである。ととで、コンテンツ鍵デー タKcは、例えば、乱数発生器を用いて所定ビット数の 乱数を発生して得られる。なお、コンテンツ鍵データK cは、コンテンツデータが提供する楽曲に関する情報か 5生成してもよい。コンテンツ鍵データK c は、例え ば、所定時間毎に更新される。また、複数のコンテンツ プロバイダ101が存在する場合に、個々のコンテンツ プロバイダ101によって固有のコンテンツ鍵データK cを用いてもよいし、全てのコンテンツプロバイダ10 1 に共通のコンテンツ鍵データKcを用いてもよい。 【0068】ソース電子透かし情報♥sは、コンテンツ

データの著作権者名、ISRCコード、オーサリング日 付、オーサリング機器 ID (Identification Data)、コ ンテンツの配給先などの著作権に関する情報である。コ ビー管理用電子透かし情報Wcは、アナログインタフェ ース経由でのコピー防止用のためのコピー禁止ビットを 含む情報である。ユーザ電子透かし情報♥uには、例え は、セキュアコンテナ104の配給元および配給先を特 定するためのコンテンツプロバイダ101の識別子CP __ I Dおよびユーザホームネットワーク103のSAM 105,~105,の識別子SAM_ID,~SAM_ 10 ID、が含まれる。リンク用電子透かし情報(Link Wate mark)WLは、例えば、コンテンツデータCのコンテン ツIDを含んでいる。リンク用電子透かし情報WLをコ ンテンツデータCに埋め込むことで、例えば、テレビジ ョンやAM/FMラジオなどのアナログ放送でコンテン ツデータCが配信された場合でも、ユーザからの要求に 応じて、EMDサービスセンタ102は、当該コンテン ツデータCを扱っているコンテンツプロバイダ101を ユーザに紹介できる。すなち、当該コンテンツデータC の受信先において、電子透かし情報デコーダを利用した 20 コンテンツデータCに埋め込まれたリンク用電子透かし 情報WLを検出し、当該検出したリンク用電子透かし情 報WLに含まれるコンテンツⅠDをEMDサービスセン タ102に送信することで、EMDサービスセンタ10 2は当該ユーザに対して、当該コンテンツデータCを扱 っているコンテンツプロバイダ101などを紹介でき

[0069] 具体的には、例えば、車の中でユーザがラ ジオを聞きながら、放送中の曲が良いとユーザが思った 時点で、所定のボタンを押せば、当該ラジオに内蔵され 30 ている電子透かし情報デコーダが、当該コンテンツデー 々Cに埋め込まれているリンク用電子透かし情報WLに 含まれるコンテンツ I Dや当該コンテンツデータCを登 録しているEMDサービスセンタ102の通信アドレス などを検出し、当該検出したデータをメモリスティック などの半導体メモリやMD (Mini Disk) などの光ディス クなどの可搬メディアに搭載されているメディアSAM に記録する。そして、当該可搬メディアをネットワーク に接続されているSAMを搭載したネットワーク機器を セットする。そして、当該SAMとEMDサービスセン 40 タ102とが相互認証を行った後に、メディアSAMに 搭載されている個人情報と、上記記録したコンテンツⅠ Dなどとをネットワーク機器からEMDサービスセンタ 102に送信する。その後、ネットワーク機器に、当該 コンテンツデータCを扱っているコンテンツプロバイダ 101などの紹介リストなどを、EMDサービスセンタ 102から受信する。また、その他に、例えば、EMD サービスセンタ102が、ユーザからコンテンツ1Dな どを受信したときに、当該コンテンツIDに対応したコ ンテンツデータCを提供しているコンテンツプロバイダ 50 む際に用いられ、これらのファイルの読み込み手順など

101に当該ユーザを特定した情報を通知してもよい。 との場合に、当該通信を受けたコンテンツプロバイダ 1 01は、当該ユーザが契約者であれば、当該コンテンツ データCをユーザのネットワーク機器に送信し、当該ユ ーザが契約者でなければ、自らに関するプロモーション 情報をユーザのネットワーク機器に送信してもよい。 [0070]なお、後述する第2実施形態では、リンク 用電子透かし情報WLに基づいて、EMDサービスセン

タ302は、ユーザに、当該コンテンツデータCを扱っ ているサービスプロバイダ310を紹介できる。

【0071】また、本実施形態では、好ましくは、各々 の電子透かし情報の内容と埋め込み位置とを、電子透か し情報モジュールWMとして定義し、EMDサービスセ ンタ102において電子透かし情報モジュールWMを登 録して管理する。電子透かし情報モジュールWMは、例 えば、ユーザホームネットワーク103内のネットワー ク機器160, およびAV機器160, ~160, が、 電子透かし情報の正当性を検証する際に用いられる。例 えば、ユーザホームネットワーク103では、EMDサ ービスセンタ102が管理するユーザ電子透かし情報モ ジュールに基づいて、電子透かし情報の埋め込み位置お よび埋め込まれた電子透かし情報の内容の双方が一致し た場合に電子透かし情報が正当であると判断すること で、偽りの電子透かし情報の埋め込みを高い確率で検出 できる。

[0072] A/V伸長用ソフトウェアSoftは、ユ ーザホームネットワーク103のネットワーク機器16 0、およびAV機器160、~160、において、コン テンツファイルCFを伸長する際に用いられるソフトウ ェアであり、例えば、ATRAC3方式の伸長用ソフト ウェアである。このように、セキュアコンテナ104内 にA/V伸長用ソフトウェアSoftを格納すること で、SAM1.0.5, ~10.5, においてセキュアコンテ ナ104内に格納されたA/V伸長用ソフトウェアSo f t を用いてコンテンツデータCの伸長を行うことがで き、コンテンツデータC毎あるいはコンテンツプロバイ ダ101毎にコンテンツデータCの圧縮および伸長方式 をコンテンツブロバイダ101が自由に設定しても、ユ ーザに多大な負担をかけることはない。

【0073】また、コンテンツファイルCFには、図4 に示すように、ファイルリーダと、秘密鍵データK。。.s によるファイルリーダの署名データとを含むようにして もよい。このようにすることで、SAM105,~10 5. において、異系列の複数のセキュアコンテナ104 から受信したそれぞれ異なるフォーマットのコンテンツ ファイルCFを格納した複数のセキュアコンテナ104 を効率的に処理できる。

[0074] ととで、ファイルリーダは、コンテンツフ ァイルCFおよびそれに対応するキーファイルKFを読 を示している。但し、本実施形態では、EMDサービス センタ102からSAM105,~105,に、当該フ ァイルリーダを予め送信している場合を例示する。すな わち、本実施形態では、セキュアコンテナ104のコン テンツファイルCFは、ファイルリーダを格納していな

27

[0075] 本実施形態では、コンテンツデータCの圧 縮方式、圧縮の有無、暗号化方式(共通鍵暗号化方式お よび公開鍵暗号化方式の何れの場合も含む)、コンテン ツデータCを得た信号の諸元(サンプリング周波数な ど) および署名データの作成方式 (アルゴリズム) に依 存しない形式で、暗号化されたコンテンツデータCがセ キュアコンテナ104内に格納されている。すなわち、 これらの事項をコンテンツプロバイダ101が自由に決 定できる。

[0076] <キーファイルKF>図5は、図3(A) に示すキーファイルKFを詳細に説明するための図であ る。本実施形態では、例えば、図6に示すように、コン テンツプロバイダ101からEMDサービスセンタ10 われた後に、例えば6カ月分のキーファイルKFがEM Dサービスセンタ102からコンテンツプロバイダ10 1に送られ、キーファイルデータベースに格納される。 このとき、登録用モジュールMod、およびキーファイ ルK Fの送受信時に、コンテンツプロバイダ101とE MDサービスセンタ102との間の相互認証およびセッ ション鍵データKses による暗号化および復号が行われ る。キーファイルKFは、コンテンツデータC毎に存在 し、後述するように、コンテンツファイルCFのヘッダ コンテンツファイルCFとの間でリンク関係が指定され ている。キーファイルKFには、図3(B)および図5 に示すように、ヘッダ、コンテンツ鍵データKc、権利 書データ(使用許諾条件)106、SAMプログラム・ ダウンロード・コンテナSDC、~SDC、および署名 データSIG_{K1,ESC}が格納されている。ことで、コンテ ンツブロバイダ101の秘密鍵データK_{tsc.}, を用いた 署名データは、図3(B)に示すようにキーファイルK Fに格納される全てのデータに対しての署名データ

11.E5cにしてもよいし、図5に示すようにヘッダから鍵 40 ファイルに関する情報までのデータに対しての署名デー タと、コンテンツ鍵データK c および権利書データ10 6に対しての署名データと、SAMプログラム・ダウン ロード・コンテナSDCに対しての署名データとを別々 に設けてもよい。コンテンツ鍵データKcおよび権利書 データ106と、SAMプログラム・ダウンロード・コ ンテナSDC、~SDC、とは、それぞれ対応する期間 のライセンス鍵データKD,~KD。を用いて暗号化さ れている。なお、権利書データ106は、キーファイル KF内に格納しないでもよい。この場合には、例えば、

権利書データ106はライセンス鍵データによる暗号化 を行わずに、署名データを付加する。

28

【0077】ヘッダデータには、図5に示すように、同 期信号、コンテンツID、コンテンツIDに対してのコ ンテンツプロバイダ101の秘密鍵データK:sc.s によ る署名データ、ディレクトリ構造データ、ハイパーリン クデータ、キーファイルKFに関する情報、およびディ レクトリ構造データ等に対してのコンテンツプロバイダ 101の秘密鍵データKesc.s による署名データが含ま 10 れる。なお、ヘッダデータに含める情報としては種々の 情報が考えられ、状況に応じて任意に変更可能である。 例えば、ヘッダデータに、図7に示すような情報を含め . てもよい。また、コンテンツIDには、例えば、図8に 示す情報が含まれている。コンテンツ I Dは、EMDサ・ ービスセンタ102あるいはコンテンツプロバイダ10 1において作成され、EMDサービスセンタ102にお いて作成された場合には図8に示すようにEMDサービ スセンタ10.2の秘密鍵データKesc.s による署名デー タが添付され、コンテンツプロバイダ101において作 2に登録用モジュールMod, が送られて登録処理が行 20 成された場合にはコンテンツプロバイダ101の秘密鍵 データKcr.sが添付される。コンテンツIDは、コンテ ンツプロバイダ101およびEMDサービスセンタ10 2の何れで作成してもよい。

【0078】ディレクトリ構造データは、セキュアコン テナ104内におけるコンテンツファイルCF相互間の 対応関係と、コンテンツファイルCFとキーファイルK Fとの対応関係を示している。例えば、セキュアコンテ ナ104内にコンテンツファイルCF, ~CF, と、そ れらに対応するキーファイルKF、~KF、が格納され 内のディレクトリ構造データDSDによって、対応する 30 ている場合には、10図9に示すように、コンテンツフ ァイルCF,~CF,相互間のリンクと、コンテンツフ ァイルCF、~CF、とキーファイルKF、~KF、と の間のリンク関係とがディレクトリ構造データによって 確立される。ハイパーリンクデータは、セキュアコンテ ナ104の内外の全てのファイルを対象として、キーフ ァイルKF相互間での階層構造と、コンテンツファイル CFとキーファイルKFとの対応関係を示している。具 体的には、図10に示すように、セキュアコンテナ10 4内にコンテンツファイルCF およびキーファイルKF 毎のリンク先のアドレス情報とその認証値(ハッシュ 値)とを格納し、ハッシュ関数H(x)を用いて得た自 らのアドレス情報のハッシュ値と、相手方の認証値とを 比較してリンク関係を検証する。

> [0079]また、権利書データ106は、コンテンツ データCの運用ルールを定義した記述子(ディスクリプ ター) であり、例えば、コンテンツプロバイダ101の 運用者が希望する卸売価格やコンテンツデータCの複製 ルールなどが記述されている。具体的には、権利書デー タ106には、図5に示すように、コンテンツID、コ 50 ンテンツプロバイダ101の識別子CP_ID、権利書

29

データ106の有効期限、EMDサービスセンタ102 の通信アドレス、利用空間調査情報、卸売価格情報SR P (Suggested Retailer' Price) 、取扱方針、取扱制御 情報(Usage Control)、商品デモ(試聴)の取扱制御情 報およびそれらについての署名データなどが含まれる。 ととで、取扱制御情報は、例えば、再配付(Re-Distribu tion) 、再生課金(PayPer Use) 、完全買い切り(Sell T hrough)、時間制限買い切り(Time Limited Sell Throug h) 、回数制限買い切り(Shell Through Pay Per Play 金、ブロック課金(Pay Per Block) などの購入形態のう ち許諾された購入形態を示す情報である。

[0080]なお、後述する第2実施形態のように、サ ービスプロバイダ310を介してユーザホームネットワ ーク303にセキュアコンテナ304を送信する場合に は、権利書データ106には、コンテンツプロバイダ3 01がセキュアコンテナ104を提供するサービスプロ バイダ310の識別子SP_IDが含まれる。

[0081]また、SAMプログラム・ダウンロード・ コンテナSDC、~SDC、には、図5に示すように、 SAM105,~105,内でプログラムのダウンロー ドを行なう際に用いられるダウンロードの手順を示すダ ウンロード・ドライバと、権利書データ(UCP)U1 0 6 のシンタックス (文法) を示すUCP-L(Label)

. R(Reader)などのラベルリーダと、SAM105. ~105、に内蔵された記憶部192 (マスクROM1 104、不揮発性メモリ1105などのフラッシューR OM)の書き換えおよび消去をブロック単位でロック状 態/非ロック状態にするためのロック鍵データと、それ ちについての署名データとが含まれる。SAM105、 ~105. のマスクROM1104および不揮発性メモ リ1105では、ロック鍵データに基づいて、記憶デー タの書き換えおよび消去を許可するか否かをブロック単 位で制御する。

【0082】以下、コンテンツプロバイダ101からユ ーザホームネットワーク103にセキュアコンテナ10 4を供給する形態について説明する。 コンテンツプロバ イダ101は、前述したように、セキュアコンテナ10 4を、オフラインおよび/またはオンラインでユーザホ ームネットワーク103に供給する。コンテンツプロバ イダ101は、オンラインで、セキュアコンテナ104 をユーザホームネットワーク103のネットワーク機器 160, に供給する場合には、ネットワーク機器160 ,との間で相互認証を行ってセッション鍵(共通鍵)デ ータKses を共有し、セキュアコンテナ104を当該セ ッション鍵データKsis を用いて暗号化してEMDサー ビスセンタ102に送信する。セッション鍵データK ses は、相互認証を行う度に新たに生成される。このと き、セキュアコンテナ104を送信する通信プロコトル

d Hypermedia information coding Experts Group)プロ トコルを用い、インターネットであればXML/SMI L/HTML(Hyper TextMarkup Language) を用い、こ れらの通信プロトコル内に、セキュアコンテナ104 を、符号化方式に依存しない形式でトンネリングして埋 め込む。従って、通信プロコトルとセキュアコンテナ 1 04との間でフォーマットの整合性をとる必要性はな く、セキュアコンテナ104のフォーマットを柔軟に設 定できる。なお、コンテンツプロバイダ101からユー N)、時間課金(Pay Per Time)、SCMS機器への再生課 10 ザホームネットワーク 1 0 3 にセキュアコンテナ 1 0 4 を送信する際に用いる通信プロトコルは、上述したもの には限定されず任意である。本実施形態では、コンテン ツプロバイダ101、EMDサービスセンタ102およ びネットワーク機器160、に内蔵された相互間で通信 を行うためのモジュールとして、例えば、内部の処理内 容の監視(モニタリング)および改竄ができないあるい は困難な耐タンパ性の構造を持つ通信ゲートウェイが用 いられる。

[0083]また、コンテンツプロバイダ101は、オ 20 フラインで、セキュアコンテナ104をユーザホームネ ットワーク103に供給する場合には、以下に示すよう なROM型あるいはRAM型の記録媒体にセキュアコン テナ104を記録して、当該記録媒体を所定の流通経路 を経てユーザホームネットワーク103に供給する。図 11は、本実施形態で用いられるROM型の記録媒体1 30、を説明するための図である。図11に示すよう に、ROM型の記録媒体130,は、ROM領域13 1、セキュアRAM領域132およびメディアSAM1 33を有する。ROM領域131には、図3(A)に示 したコンテンツファイルCFが記憶されている。また、 セキュアRAM領域132は、記憶データに対してのア クセスに所定の許可(認証)が必要な領域であり、図3 (B)、(C) に示したキーファイルKF および公開鍵 証明書データCER。と機器の種類に応じて固有の値を 持つ記録用鍵データKstr とを引数としてMAC (Messa ge Authentication Code) 関数を用いて生成した署名デ ータと、当該キーファイルKFおよび公開鍵証明書デー タCERcoとを記録媒体に固有の値を持つメディア鍵デ ータKwe。を用いて暗号化したデータとが記憶される。 また、セキュアRAM領域132には、例えば、不正行 為などで無効となったコンテンツプロバイダ101およ びSAM105、~105、を特定する公開鍵証明書破 棄データ (リボケーションリスト) が記憶される。本実 施形態で用いられるメディアSAMおよび後述するメデ ィア・ドラブSAM260では、これら相互間で通信を 行う際に、自らが持つリボケーションリストと相手方が 持つリボケーションリストとの作成時を比較し、自らが 持つリボケーションリストの作成時が前の場合には、相 手方が持つリボケーションリストによって自らのリボケ として、デジタル放送であればMHEG(Multimedia an 50 ーションリストを更新する。また、セキュアRAM領域 132には、後述するようにユーザホームネットワーク 103のSAM105,~105, においてコンテンツ データCの購入・利用形態が決定されたときに生成され る利用制御状態(UCS)データ166などが記憶され る。これにより、利用制御データ166がセキュアRA M領域132に記憶されることで、購入・利用形態が決 定したROM型の記録媒体130、となる。メディアS AM133には、例えば、ROM型の記録媒体130, の識別子であるメディアIDと、メディア奠データK мео とが記憶されている。メディアSАМ133は、例 10 えば、相互認証機能を有している。

31

【0084】本実施形態で用いるROM型の記録媒体と しては、例えば、図11に示すものの他に、図12に示 すROM型の記録媒体130、および図13に示すRO M型の記録媒体130,なども考えられる。図12に示 すROM型の記録媒体130,は、ROM領域131と 認証機能を有するメディアSAM133とを有し、図1 1に示すROM型の記録媒体130,のようにセキュア RAM領域132を備えていない。ROM型の記録媒体 130, を用いる場合には、ROM領域131にコンテ 20 ンツファイルCFを記録し、メディアSAM133にキ ーファイルKFを記憶する。また、図13に示すROM 型の記録媒体130,は、ROM領域131およびセキ ュアRAM領域132を有し、図11に示すROM型の 記録媒体130.のようにメディアSAM133を有し ていない。ROM型の記録媒体130,を用いる場合に は、ROM領域131にコンテンツファイルCFを記録 し、セキュアRAM領域132にキーファイルKFを記 録する。また、ROM型の記録媒体130,を用いる場 実施形態ではROM型の記録媒体の他にRAM型の記録 媒体も用いられる。

【0085】本実施形態で用いるR-AM型の記録媒体と しては、例えば図14に示すように、メディアSAM1 33、セキュアRAM領域132およびセキュアでない RAM領域134を有するRAM型の記録媒体130. がある。RAM型の記録媒体130、では、メディアS AM133は認証機能を持ち、キーファイルKFを記憶 する。また、RAM領域134には、コンテンツファイ 型の記録媒体としては、その他に、図15に示すRAM 型の記録媒体1350、および図16に示すRAM型の 記録媒体130。なども考えられる。図15に示すRA M型の記録媒体130,は、セキュアでないRAM領域 134と認証機能を有するメディアSAM133とを有 し、図14に示すRAM型の記録媒体130,のように セキュアRAM領域132を備えていない。RAM型の 記録媒体130,を用いる場合には、RAM領域134 にコンテンツファイルCFを記録し、メディアSAM1 33にキーファイルKFを記憶する。また、図16に示 50 スセンタ102に登録処理を行い、グローバルユニーク

すRAM型の記録媒体130。は、セキュアRAM領域 132およびセキュアでないRAM領域134を有し、 図14に示すRAM型の記録媒体130、のようにメデ ィアSAM133を有していない。RAM型の記録媒体 130。を用いる場合には、RAM領域134にコンテ ンツファイルCFを記録し、セキュアRAM領域132 にキーファイルKFを記録する。また、RAM型の記録 媒体130。を用いる場合には、SAMとの間で相互認 証は行わない。

[0086] とこで、コンテンツプロバイダ101から ユーザホームネットワーク103へのコンテンツデータ Cの配給は、上述したように記録媒体130、を用いて 行う場合とネットワークを使ってオンラインで行う場合 との何れでも権利書データ106が格納された共通の形 式のセキュアコンテナ104を用いる。従って、ユーザ ホームネットワーク103のSAM105, ~105. では、オフラインおよびオンラインの何れの場合でも、 共通の権利書データ106に基づいた権利処理を行なう ととができる。

[0087]また、上述したように、本実施形態では、 セキュアコンテナ104内に、コンテンツ鍵データKc で暗号化されたコンテンツデータCと、当該暗号化を解 くためのコンテンツ鍵データKcとを同封するイン・バ ンド(In-Band) 方式を採用している。イン・バンド方式 では、ユーザホームネットワーク103の機器で、コン テンツデータCを再生しようとするときに、コンテンツ 鍵データKcを別途配信する必要がなく、ネットワーク 通信の負荷を軽減できるという利点がある。また、コン テンツ鍵データK c はライセンス鍵データK D, ~K D 合には、SAMとの間で相互認証は行わない。また、本30。で暗号化されているが、ライセンス鍵データKD、 \sim KD。は、EMDサービスセンタ102で管理されてお り、ユーザホームネットワーク103のSAM105. ~105, に事前に(SAM-1-05, ~105, がEM Dサービスセンタ102に初回にアクセスする際に)配 信されているので、ユーザホームネットワーク103で は、EMDサービスセンタ102との間をオンラインで 接続することなく、オフラインで、コンテンツデータC の利用が可能になる。なお、本発明は、後述するように コンテンツデータCとコンテンツ鍵データKcとを別々 ルCFが記録される。また、本実施形態で用いるRAM 40 に、ユーザホームネットワーク103に供給するアウト ・オブ・バンド(Out-Of-Band) 方式を採用できる柔軟性 を有している。

> [0088]以下、コンテンツプロバイダ101におけ るセキュアコンテナ104の作成に係わる処理の流れを 説明する。図17,図18,図19は、当該処理の流れ を説明するためのフローチャートである。

> ステップS17-1:コンテンツプロバイダ101の関 係者は、例えば、自らの身分証明書および決済処理を行 う銀行口座などを用いて、オフラインで、EMDサービ

な識別子CP_!Dを得ている。また、コンテンツプロ バイダ101は、予め自らの公開鍵証明書データCER c,をEMDサービスセンタ102から得ている。

33

ステップS17-2:コンテンツプロバイダ101は、 新しくオーサリングするコンテンツデータや、既に保管 されているレガシーコンテンツデータなどのコンテンツ マスタソースをデジタル化し、さらにコンテンツIDを 割り振り、コンテンツマスタソースデータベースに格納 して一元的に管理する。

ステップS17-3:コンテンツプロバイダ101は、 ステップS17-2において一元的に管理した各々のコ ンテンツマスタソースにメタデータMetaを作成し、 これをメタデータデータベースに格納して管理する。

[0089]ステップS17-4:コンテンツプロバイ ダ101は、コンテンツマスタソースデータベースから コンテンツマスタソースであるコンテンツデータを読み 出して電子透かし情報を埋め込む。

ステップS17-5:コンテンツプロバイダ101は、 ステップS17-4で埋め込んだ電子透かし情報の内容 と埋め込み位置とを所定のデータベースに格納する。 ステップS17-6:電子透かし情報が埋め込まれたコ ンテンツデータを圧縮する。

ステップS17-7:コンテンツプロバイダ101は、 ステップS17-6で圧縮したコンテンツデータを伸長 してコンテンツデータを生成する。

ステップS17-8:コンテンツプロバイダ101は、 伸長したコンテンツデータの聴覚検査を行う。

ステップS17-9:コンテンツプロバイダ101は、 コンテンツデータに埋め込まれた電子透かし情報を、ス 容および埋め込み位置に基づいて検出する。そして、コ ンテンツプロバイダ101は、聴覚検査および電子透か し情報の検出の双方が成功した場合には、ステップS1 7-10の処理を行い、何れか一方が失敗した場合には ステップS17-4の処理を繰り返す。

[0090]ステップS17-10:コンデンツプロバ イダ101は、乱数を発生してコンテンツ鍵データK c を生成し、これを保持する。また、コンテンツプロバイ ダ101は、ステップS17-6で圧縮したコンテンツ データを、コンテンツ鍵データKcを用いて暗号化す る。

[0091] ステップS17-11: コンテンツプロバ イダ101は、図3(A)に示すコンテンツファイルC Fを作成し、これをコンテンツファイルデータベースに 格納する。

[0092] ステップS17-12: コンテンツプロバ イダ101は、コンテンツデータCについての権利書デ ータ106を作成する。

ステップS17-13:コンテンツプロバイダ101 は、SRPを決定する。

ステップS17-14:コンテンツプロバイダ101 は、コンテンツID、コンテンツ鏈データKcおよび権 利書データ106をEMDサービスセンタ102に出力

ステップS17-15:コンテンツプロバイダ101 は、ライセンス鍵データKD、~KD、で暗号化された キーファイルKFをEMDサービスセンタ102から入 力する。

ステップS17-16:コンテンツプロバイダ101 10 は、入力したキーファイルKFをキーファイルデータベ ースに格納する。

[0093]ステップS17-17:コンテンツプロバ イダ101は、コンテンツファイルCFとキーファイル KFとのリンク関係をハイパーリンクで結ぶ。

ステップS17-18:コンテンツプロバイダ101 は、コンテンツファイルCFのハッシュ値をとり、秘密 鍵データKҁ,,,を用いて署名データSIG,,,,を生成す る。また、コンテンツプロバイダ101は、キーファイ ルKFのハッシュ値をとり、秘密鍵データKce.sを用い 20 て署名データSIG,,,,を生成する。

[0094]ステップS17-19:コンテンツプロバ イダ101は、図3に示すように、コンテンツファイル CF、キーファイルKF、公開鍵証明書データCE Rcg、署名データSIGs.cg, SIG7.cg, SIG 1.ESC を格納したセキュアコンテナ104を作成する。 [0095]ステップS17-20:複数のセキュアコ ンテナを用いたコンポジット形式でコンテンツデータを 提供する場合には、ステップS17-1~B19の処理 を繰り返して各々のセキュアコンテナ104を作成し、 テップS17-5でデータベースに格納した埋め込み内 30 コンテンツファイルCFとキーファイルKFとの間のリ ンク関係と、コンテンツファイルCF相互間のリンク関 係とをハイパーリンクなどを用いて結ぶ。

> ステップS17-21:コンテンツプロバイダ101 は、作成したセキュアコンテナ104をセキュアコンテ ナデータベースに格納する。

[0096] [EMDサービスセンタ102]図20 は、EMDサービスセンタ102の主な機能を示す図で ある。EMDサービスセンタ102は、主に、図20に 示すように、ライセンス鍵データをコンテンツプロバイ 40 ダ101およびSAM105、~105、に供給する処 理と、公開鍵証明書データCERcr. CERsani~CE Rsameの発行処理と、キーファイルKFの発行処理、利 用履歴データ108に基づいた決済処理(利益分配処 理)とを行う。

[0097] <ライセンス鍵データの供給処理>先ず、 EMDサービスセンタ102からユーザホームネットワ ーク103内のSAM105, ~105, にライセンス 鍵データを送信する際の処理の流れを説明する。 EMD サービスセンタ102では、所定期間毎に、例えば、3 50 カ月分のライセンス鍵データKD, ~KD, を鍵データ

ベースから読み出して、各々のハッシュ値をとり、EM Dサービスセンタ102の秘密鍵データKescis を用い て、それぞれに対応する署名データSIGェの、ころこ IGcos. Esc を作成する。そして、EMDサービスセン タ102は、3カ月分のライセンス鍵データKD,~K D, およびそれらの署名データSIG koi.tsc ~SIG RD3.ESC を、SAM105,~105,と間の相互認証 で得られたセッション鍵データKses を用いて暗号化し た後に、SAM105、~105、に送信する。また、 同様に、EMDサービスセンタ102は、コンテンツプ 10 ロバイダ101に、例えば、6カ月分のライセンス鍵デ ータKD、~KD。を送信する。

【0098】<公開鍵証明書データの発行処理>次に、 EMDサービスセンタ102がコンテンツプロバイダ1 01から、公開鍵証明書データCER。の発行要求を受 けた場合の処理を説明する。EMDサービスセンタ10 2は、コンテンツプロバイダ101の識別子CP__! D、公開鍵データKcr.rおよび署名データSIG,.crを コンテンツプロバイダ101から受信すると、これら られたセッション鍵データKses を用いて復号する。そ して、当該復号した署名データSIG。、こ。の正当性を検 証した後に、識別子CP_IDおよび公開鍵データK co., に基づいて、当該公開鍵証明書データの発行要求を 出したコンテンツプロバイダ101がCPデータベース に登録されているか否かを確認する。そして、EMDサ ービスセンタ102は、当該コンテンツプロバイダ10 1のX. 509形式の公開鍵証明書データCER crを証 明書データベースから読み出し、公開鍵証明書データC $\mathrm{ER}_{\mathrm{cr}}$ のハッシュ値をとり、 EMD サービスセンタ $\mathrm{10}$ 30 ン鍵データ $\mathrm{K}_{\mathrm{ses}}$ を用いて暗号化した後に、コンテンツ 2の秘密鍵データKescis を用いて、署名データSIG 1.ESC を作成する。そして、EMDサービスセンタ10 2は、公開鍵証明書データCERcrおよびその署名デー タSIG1, ESC を、コンテンツプロバイダ101との間 の相互認証で得られたセッション鍵データKses を用い て暗号化しだ後に、コンテンツプロバイダ101℃送信

[0099]なお、EMDサービスセンタ102がSA M105, から、公開鍵証明書データCERsan1の発行 要求を受けた場合の処理も、SAM105、との間で処 理が行われる点を除いて、公開鍵証明書データCER。 の発行要求を受けた場合の処理と同じである。公開鍵証 明書データCER。も、X.509形式で記述されてい る。なお、本発明では、EMDサービスセンタ102 は、例えば、SAM105₁の出荷時に、SAM105 1 の秘密鍵データK 5 дм 1.5 および公開鍵データK 5 дм 1. г をSAM105、の記憶部に記憶する場合には、当該出 荷時に、公開鍵データKsamileの公開鍵証明書データC ER_{SAN1}を作成してもよい。このとき、当該出荷時に、 公開鍵証明書データCERsam1を、SAM105,の記

憧部に記憶してもよい。

【0100】<キーファイルKFの発行処理>EMDサ ービスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101か 5図6に示す登録用モジュールMod,を受信すると、 コンテンツプロバイダ101と間の相互認証で得られた セッション鍵データKsesを用いて登録用モジュールM od,を復号する。そして、EMDサービスセンタ10 2は、鍵データベースから読み出した公開鍵データK св. Р を用いて、署名データSIG и 1.с Р の正当性を検証 する。次に、EMDサービスセンタ102は、登録用モ ジュールMod,に格納された権利書データ106、コ ンテンツ鍵データKc、電子透かし情報管理データWM およびSRPを、権利書データベースに登録する。 [0101]次に、EMDサービスセンタ102は、鍵 サーバから読み出した対応する期間のライセンス鍵デー タKD、~KD、を用いて、コンテンツ鍵データKcお よび権利書データ106と、SAMプログラム・ダウン ロード・コンテナSDC、~SDC、とを暗号化する。 次に、EMDサービスセンタ102は、ヘッダデータ を、コンテンツプロバイダ101との間の相互認証で得 20 と、コンテンツ鍵データKcおよび権利書データ106 と、SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC 、~SDC、との全体に対してハッシュ値をとり、EM Dサービスセンタ102の秘密鍵データKescs を用い

> プロバイダ101に送信する。 [0102] <決算処理>次に、EMDサービスセンタ 102において行なう決済処理について説明する。EM Dサービスセンタ102は、ユーザホームネットワーク 103の例えばSAM105、から利用履歴データ10 8およびその署名データSIG.。。, sam を入力すると、 利用履歴データ108および署名データSIG200.5AHI を、SAM105、との間の相互認証によって得られた セッション鏌データK525 を用いて復号し、SAM10 5、の公開鍵データKsanaによる署名データSIG ス。。、รʌмュの検証を行う。

て署名データSIGĸı.escを作成する。次に、EMDサ

ービスセンタ102は、図3(B)に示すキーファイル

KFを作成し、これをKFデータベースに格納する。次

に、EMDサービスセンタ102は、KFデータベース

にアクセスを行って得たキーファイルKFを、コンテン

ツプロバイダ101と間の相互認証で得られたセッショ

[0103]図21は、利用履歴データ108に記述さ れるデータを説明するための図である。図21に示すよ うに、利用履歴データ108には、例えば、セキュアコ ンテナ104に格納されたコンテンツデータCに対して EMDサービスセンタ102によってグローバルユニー クに付された識別子であるESC_コンテンツID、当 該コンテンツデータCに対してコンテンツプロバイダ1 0 1 によって付された識別子であるC P __ コンテンツ I 50 D、セキュアコンテナ104の配給を受けたユーザの識

38

別子であるユーザID、当該ユーザのユーザ情報、セキ ュアコンテナ104の配給を受けたSAM105,~1 05.の識別子SAM_ID、当該SAMが属するホー ムネットワークグループの識別子であるHNG_ID、 ディスカウント情報、トレーシング情報、プライスタ グ、当該コンテンツデータを提供したコンテンツプロバ イダ101の識別子CP_!D、紹介業者(ポータル:P ortal) I D、ハードウェア提供者 I D、セキュアコンテ ナ104を記録した記録媒体の識別子Media_I D、セキュアコンテナ104の提供に用いられた例えば 10 圧縮方法などの所定のコンポーネントの識別子であるコ ンポーネント I D、セキュアコンテナ 1 0 4 のライセン ス所有者の識別子LH_ID、セキュアコンテナ104 についての決済処理を行うEMDサービスセンタ102 の識別子ESC_IDなどが記述されている。なお、後 述する第2実施形態では、利用履歴データ308には、 上述した利用履歴データ108に記述されたデータに加 えて、当該コンテンツデータCに対してサービスプロバ イダ310によって付された識別子であるSP__コンテ スプロバイダ310の識別子SP_IDとが記述されて

【0104】EMDサービスセンタ102は、コンテン ツプロバイダ101の所有者以外にも、例えば、圧縮方 法や記録媒体などのライセンス所有者に、ユーザホーム ネットワーク103のユーザが支払った金銭を分配する 必要がある場合には、予め決められた分配率表に基づい て各相手に支払う金額を決定し、当該決定に応じた決済 レポートデータ107および決済請求権データ152を 104に格納されたコンテンツデータ毎に作成される。 【0105】次に、EMDサービスセンタ102は、利 用履歴データ108と、権利書データベースから読み出 した権利書データ106に含まれる標準小売価格データ SRPおよび販売価格とに基づいて決済処理を行い、決 済請求権データ152および決済レポートデータ107 を生成する。ととで、決済請求権データ152は、当該 データに基づいて、決済機関91に金銭の支払いを請求 できる権威化されたデータであり、例えば、ユーザが支 払った金銭を複数の権利者に配給する場合には、個々の 40 権利者毎に作成される。

【0106】次に、EMDサービスセンタ102は、決 済請求権データ152およびその署名データS1G ""を、相互認証およびセッション鍵データK"""。 による 復号を行なった後に、図1に示すペイメントゲートウェ イ90を介して決済機関91に送信する。これにより、 決済請求権データ152に示される金額の金銭が、コン テンツプロバイダ101に支払われる。また、EMDサ ービスセンタ102は、決済レポートデータ107をコ ンテンツプロバイダ101に送信する。

【0107】 [ユーザホームネットワーク103] ユー ザホームネットワーク103は、図1に示すように、ネ ットワーク機器160, およびA/V機器160, ~1 60、を有している。ネットワーク機器160、は、S AM105, を内蔵している。また、AV機器160, ~160, は、それぞれSAM105, ~105, を内 蔵している。SAM105.~105.の相互間は、例 えば、IEEE1394シリアルインタフェースパスな どのバス191を介して接続されている。なお、AV機 器160、~160、は、ネットワーク通信機能を有し ていてもよいし、ネットワーク通信機能を有しておら ず、バス191を介してネットワーク機器160,のネ ットワーク通信機能を利用してもよい。また、ユーザホ ームネットワーク103は、ネットワーク機能を有して いないAV機器のみを有していてもよい。

【0108】以下、ネットワーク機器160、について 説明する。図22は、ネットワーク機器160,の構成 図である。図22に示すように、ネットワーク機器16 0. は、SAM105,、通信モジュール162、AV ンツIDと、当該コンテンツデータCを配給したサービ 20 圧縮・伸長用SAM163、操作部165、ダウンロー ドメモリ167、再生モシュール169、外部メモリ2 01およびホストCPU810を有する。ことで、ホス トCPU810はネットワーク機器160、内の処理を 統括的に制御しており、ホストCPU810とSAM1 05, とは、それぞれマスタ(Master)とスレーブ(Slav e) の関係にある。以下、ホストCPU810とSAM 105、との関係を詳細に説明する。図23は、ホスト CPU810とSAM105, との関係を説明するため の図である。図23に示すように、ネットワーク機器1 作成する。当該分配率表は、例えば、セキュアコンテナ 30 60,では、ホストCPUパス1000を介して、ホス トCPU810とSAM105、とが接続されている。 ホストCPU810は、例えばユーザによる操作部16 -5.の操作に応じて複数の割り込みタイプの中から一の割 り込みタイプが選択された場合に、当該選択された割り 込みタイプを示す外部割り込み(ハードウェア割り込 み) S165を受ける。また、ホストCPU810は、 外部割り込みS165を受け、当該外部割り込みS16 5に対応するタスクがSAM105、が実行すべきもの である場合に、当該タスクを指定した内部割り込み(ソ フトウェア割り込み)S810を、ホストCPUパス1 000を介してSAM105、に出す。

[0109] SAM105, は、ホストCPU810か ら!/Oデバイスとして認識され、ホストCPU810 からのファンクションコールである内部割り込みS81 0を受けて、要求に応じたタスクを実行し、当該タスク の実行結果をホストCPU810に返す。SAM105 ,が実行するタスクは、主に、コンテンツデータの購入 処理(課金処理)、署名検証処理、相互認証処理、コン テンツデータの再生処理、更新処理、登録処理、ダウン 50 ロード処理などに関するものであり、これらのタスク群 はSAM105、内で外部から遮蔽された形で処理さ れ、ホストCPU810は当該処理内容をモニタできな い。ホストCPU810は、どのようなイベントのとき にSAM105、にタスクを依頼するかを予め把握して いる。具体的には、ホストCPU810は、ユーザによ る外部キーデバイスなどの操作部165の操作に応じた 外部割り込みS165を受けて、当該割り込みによって 実行すべきタスクがSAM105、が実行するタスクで あると判断すると、ホストCPUパス1000を介して SAM105, に内部割り込みS810をかけ、SAM 10 3. コンテンツプロバイダ101およびEMDサービス 105、に当該タスクを実行させる。

39

[0110] ととで、コマンダーおよびキーボードなど の外部キーデバイスなどのホストCPU810に対して の!/〇デバイスに相当するものから受ける割り込み は、ホストCPU810が実行するユーザブログラムの 内容とは全く非同期なイベントによって生じる割り込み であり、通常、これらを"ハードウエア割り込み"ある いは"外部割り込み"と呼んでいる。ホストCPU81 0が、コンテンツの視聴および購入時に受ける割り込み ェア割り込みを発生する1/Oデバイスは、例えば、ネ ットワーク機器160,のボタン類やGUI (Graphical User Interface)のアイコンなどのキーデバイスであ る。本実施形態では、これらのI/Oデバイスを操作部 165としている。

【0111】一方、ホストCPU810によるユーザブ ログラム (プログラム) の実行に基づいて発生する割り 込みは、"ソフトウェア割り込み"または"内部割り込 みと呼ばれる。

[0112]外部割り込みS165は、通常、その割り 込み信号を、ホストCPUバス1000とは別に設けら れた外部割り込み専用線を介して操作部165からホス トCPU 8-1-0 に出力している。外部割り込みS 1-6 5 の種類は、割り込みが発生するI/Oデバイスに番号を 持たせることで区別される。例えば、キーボードなどで は、全てのボタン(当該番号を割り込みタイプと呼ぶ) に番号が割り当てられ、ボタンが押されると、当該ボタ ンが押下されたことを外部割り込み専用線を介して操作 部165からホストCPU810に通知し、当該押下さ れたボタンの番号を 1 / O インターフェイス内のメモリ に記憶する。そして、ホストCPU810は、ボタンが 押下されたことの通知を受けると、【/〇インターフェ イス内のメモリにアクセスを行い、当該メモリに記憶さ れたボタンの番号から外部割り込みのタイプを識別し、 当該ボタンの番号に対応する割り込みルーチンの実行制 御を行う。このとき、ホストCPU810が、当該ボタ ンの番号に対応する割り込みルーチンがSAM105、 によって実行されるべきものである場合には、SAM1 05, に内部割り込みS810を出してタスク実行を依 頼する。

【0113】前述したように、SAM105, が実行す るタスクには、以下に示すΦ~Φなどがある。 これらの タスクは、外部割り込み専用線を介してホストCPU8 10がΦ~Φなどに対応する外部割り込みを操作部16 5から受け、ホストCPU810がそれに応じた内部割 り込みS810をSAM105,に出すことで、SAM 105、によって実行される。

①. コンテンツ購入処理(鍵の購入処理。試聴含む。) 再生処理

センタ102からのダウンロード(更新処理、利用履歴 回収、プログラムダウンロードなど)

【0114】上記O、②では、割り込みを発生させる I /Oはネットワーク機器160, のボタンやGUIなど の外部キーデバイスになる。上記のは、実際は、コンテ ンツプロバイダ101からプッシュ的にダウンロード用 のセキュアコンテナ104が送られてくるのではなく、 ネットワーク機器160,(クライアント)側からボー リングしにいく能動的プル型のため、ダウンロードした は、ハードウェア割り込みである。このとき、ハードウ 20 セキュアコンテナ104をネットワーク機器160、内 のダウンロードメモリ167に書き込んだ時点で、その 状態をホストCPU810は把握している。従って、上 記③の場合には、ホストCPU810は、操作部165 からの外部割り込みS165を受けることなく、SAM 105, に対して内部割り込みS810を発生する。 [0115] SAM105, は、ホストCPU810に 対してスレーブのI/Oデバイスと機能するので、SA M105,のメインルーチンは電源オンでスタートして から、その後はスタンバイ(ウェーティング、待ち状 30 態) モードで待機している。その後、SAM105 , は、マスタであるホストCPU810から内部割り込 みS810を受けた時点で、内部で外部から遮蔽された 形で依頼されたタスクを処理し、タスク終了をホストC PU810に外部割り込み(ハードウエア割り込み)で 知らせ、ホストCPU810に当該そのタスク結果を拾 ってもらう。従って、SAM105、には、ユーザのメ インプログラム (ユーザプログラム) というものがな

> 【0116】SAM105, は、コンテンツの購入処 40 理、再生処理、コンテンツプロバイダ101、並びにE MDサービスセンタ102からのダウンロード処理など を割り込みルーチンとして実行する。SAM105 ,は、通常は、スタンバイ状態で待機している状態か ら、ホストCPU810から内部割り込みS810を受 け、その割り込みタイプ(番号)(ファンクションコー ルのコマンド) に応じた割り込みルーチンを実行し、結 果を得た時点で、それをホストCPU810に拾っても らう。具体的には、ホストCPU810からSAM10 5,への内部割り込みS810によるタスク依頼は、I 50 /O命令で行われ、SAM105, はホストCPU81

いい

0から受け取ったファンクションコールのコマンドに基 づいて自分自身に内部割り込みをかける。ホストCPU 810によるSAM105,への内部割り込みは、具体 的には、チップセレクト(Chip Select) を行ってSAM 105、を選択して行われる。

【0117】上述したように、コンテンツの購入および 再生などの外部割り込みS165をホストCPU810 が受けるにも係わらず、それに応じたタスクをSAM1 05, に依頼して行うのは、それらのタスク内容が鍵の 購入処理などに伴う暗号処理、署名生成、署名検証処理 などのセキュリティに係わるものだからである。SAM 105. に格納されている割り込みルーチンは、ホスト CPU810のい割り込みルーチンのサブルーチン的な 役割をもつ割り込みルーチンといえる。ホストCPU8 10によって実行される割り込みルーチンは、SAM1 05,の共有メモリ空間に、自らに対して行われた外部 割り込みS165に対応するタスクを依頼する内部割り 込み(ファンクションコール)S810を送ることを指 示するタスクである。なお、図24に示すように、SA らにサブルーチンがぶらさがっている。他の割り込みル ーチンに共通なプログラムは、サブルーチンとして定義 したほうがコードサイズの節約になり、メモリの節減に なるためである。また、SAM105.の処理は、割り 込みルーチンから並列にサブルーチンを定義したり、サ ブルーチンのさらにサブルーチンを定義するなど、通常 のCPUの処理と同様の手法が採用されている。

【0118】図23に戻って説明を行う。前述したよう に、ホストCPU810は、外部キーデパイスなどの1 込み(ハードウエア割り込み)S165として受ける。 各々の外部割り込み専用線には、番号が割り振られてい て、その番号に応じてホストCPU-8-10側のシステム メモリに格納されている割り込みベクタテーブルにおい て、相当の割り込みベクタを抜き出して割り込みルーチ ンを開始する。そのとき、割り込みタイプが、ベクタテ ーブルの中の割り込みベクタの選択番号を示す間接アク セスと、割り込みタイプが、そのまま割り込みルーチン の開始アドレスを示す直接アクセスの2種類が存在す

【0119】ホストCPU810は、受けた外部割り込 みが、SAM105、が行うべきタスクの場合、割り込 みルーチンは、SAM105、に対して内部割り込みS 810をかけ、SAM105、 にタスクを実行するよう に依頼(1/0命令)するプログラムである。タスクの 種類はコマンド名で定義されていて、ホストCPU81 0はSAM105、に対してコマンドベースの内部割り 込みS810をかける。SAM105、は電源オンした とき、図24に示すように、初期化プログラムとSAM 内部のIntegrity Check を済ませ、その後はスタンパイ 50 き込むデータと書き込むアドレス情報が送られる。その

状態で待機するスリープモードとなる。スリープモード では、CPUの動作のみを停止させ、すべての割り込み で復帰する。その後、SAM105、は、例外処理状態 を経てプログラム実行状態に遷移する。その後は、SA M105, は、ホストCPU810からのタスク依頼の 内部割り込みを受けた時点で相当のタスクを実行して結 果を出し、それをホストCPU810に返す。ホストC PU810は、その結果を受けて次のアクションを行 う。但し、SAM105、がタスク実行中でも、ホスト CPU810は他のタスクを行ってもよい。ホストCP U810は、SAM105.によるタスクの実行結果を 割り込みとして受けつける。

[0120] SAM105, が、ホストCPU810か **ら依頼を受けたタスクの実行結果をホストCPU810** に知らせる手段としては、ホストCPU810に対し割 り込みをかけて、ホストCPU810に当該実行結果を 拾ってもらう方法と、SAM105,の内部のホストC PU810がアクセス可能なアドレス空間上(当該アド レス空間には、ホストCPU810からのリード/ライ M105、 に格納されている割り込みルーチンには、さ 20 トコマンド、アドレス情報、データがキャリーされる) にステータスレジスタ(SAMステータスレジスタと呼 ぶ)を設ける方法とがある。後者の方法では、SAMス テータスレジスタ(SAM_SR)にタスクの種類、タ スク待機中、タスク実行中、タスク終了などのフラグを 設定できるようにし、当該SAMステータスレジスタ に、ホストCPU810から定期的にポーリング(デー タの読み込み)を行う。

【0121】第1のSAMステータスレジスタには、ホ ストCPU810によって読み出される、SAM105 /Oからの割り込みを、割り込み専用線による外部割り 30 , のステータス(状態)を示すフラグが設定される。ま た、第2のSAMステータスレジスタには、ホストCP U810からタスク実行の依頼が出されているか否かの ステータスをSAM-1-05,-の内部のCPUから読みに いくフラグが設定される。バス調停の優先順位に基づい て、ホストCPU810とSAM105,との双方が、 当該第1 および第2のSAMステータスレジスタのフラ グにアクセスできる。

[0122] 具体的には、第1のSAMステータスレジ スタには、現在SAMがタスクを実行中か否か、タスク 40 終了済で結果が得られているか否か、そのときのタスク 名は何か、あるいはSAMは現在スタンバイ中でタスク 待ちの状態か否かを示すフラグが設けられている。第1 のSAMステータスレジスタには、ホストCPU810 が定期的にポーリングしにいく。一方、第2のSAMス テータスレジスタには、ホストCPU810からタスク 実行の依頼が発生しているか否か、あるいは待機中か否 かを示すフラグが設けられている。ととで、ホストCP U810からは、I/O書き込み命令のコマンドがI/ 〇デバイスであるSAM105、に送られ、続いて、書 ときのアドレス情報(データの格納場所)はホストCP U810とSAM105,との共有メモリ空間内に格納 される。

43

[0123] CCで、SAM105、内のメモリのアド レス空間は、ホストCPU810側からは見えないよう にすることが必要なので(耐タンパ性)、ホストCPU 810からは、作業スタック用のSRAMの一部、ある いは外付けのFlash-ROM (EEPROM) の一 部しか見えないように、SAM105、内のアドレス空 間を管理する回路を構成する。従って、ホストCPU8 10 10から、データ量の大きいものは、これらのエリアに データを書き込んでいくし、データ重の少ないものはS AM105,の内部に、ホストCPU810から見える ように仮設のレジスタを設定して、そこに書き込む。

[0124] 割り込みによって実行される割り込みルー チンのアドレスは「割り込みベクタ」と呼ばれる。割り 込みベクタは、割り込みタイプの順に割り込みベクタテ ーブルに格納されている。

【0125】ホストCPU810は、図25に示すよう 号) にしたがって、メモリに格納された割り込みベクタ テーブルから割り込みベクタを取り出し、そのアドレス から始まるルーチンをサブルーチンとして実行する。本 実施形態では、前述したΦ~Φの場合に、対応するⅠ/ Oから物理的な割り込み信号によって外部割り込みが発 生し、その割り込みタイプ(番号)にしたがって実行さ れる割り込みルーチンで、I/OであるSAM105, に対して内部割り込み(ソフトウエア割り込み)を利用 したファンクションコール (Procedure Call) を行い、 自分の代わりにSAM105、にそのタスクの実行を行 30 ってもらい、その結果を受け取って次なるアクションを 行う。内部割り込みは、図26に示すように、ユーザブ ログラム中、つまりCPU内部から発生するソフトウェ ア割り込みである。当該内部割り込みは、マシン語のI NT命令の実行によって発生する。

【0126】以下、ファンクションコール(Procedure Call) について説明する。割り込みルーチンの中は、さ らに細かく機能(ファンクション)に分けられていて、 各機能にコマンド名が定義されている。ととで、ユーザ プログラムから、割り込み命令INTと共にコマンドを 40 スタンパイモードでは、CPU、内蔵モシュール、およ 指定することで、目的の機能を指定することをファンク ションコール (Procedure Call) とよぶ。ファンクショ ンコールは、内部割り込み(ソフトウェア割り込み)を 利用したものである。ファンクションコールでは、CP Uのレジスタにファンクションコール番号を入れて割り 込みルーチンに必要なパラメータを渡し、目的の機能 (ファンクション) を指定する。その結果はレジスタや メモリに返されるか、あるいは動作となってあらわれ る。例えば、ホストCPU810が図27に示すユーザ プログラム内のコードAを実行する場合には、「INT 50

21日」によってCPUによって割り込みタイプ「2 1 H 」の内部割り込みに対応するメモリ内の領域がアク セスされ、コマンド解析部へのアクセスを介して、ファ ンクション3のサブルーチンが実行される。

[0127]次に、SAM105, のCPUの処理状態 について説明する。図28は、SAM105、のCPU の処理状態を説明するための図である。図28に示すよ うに、SAM105,のCPUの処理状態には、リセッ ト状態ST1、例外処理状態ST2、パス権解放状態S T3、プログラム実行状態ST4および低消費電力状態 ST5の5種類がある。以下、各状態について説明す

リセット状態ST1:CPUがリセットされている状態 である。

例外処理状態ST2:リセットや割り込みなどの例外処 理要因によってCPUが処理状態の流れを変えるときの 過渡的な状態である。割り込みの処理の場合は、SP (スタックポインタ) を参照してPC (プログラムカウ ンタ) のカウント値とステータスレジスタ (SR) の値 に、外部割り込みを受けると、その割り込みタイプ(番 20 とをスタック領域に退避する。例外処理ベクターテーブ ルから割り込みルーチンの開始アドレスを取り出し、そ のアドレスに分岐してプログラムの実行を開始する。そ の後の処理状態はプログラム実行状態ST3となる。 [0128] プログラム実行状態ST3: CPUが順次

> バス権解放状態ST4:CPUがバス権を要求したデバ イスにバスを解放する状態である。

プログラムを実行している状態である。

[0129] 低消費電力状態ST5:スリープモード、 スタンバイモードおよびモジュールスタンバイモードの 3つの状態がある。

(1) スリープモード

CPUの動作は停止するが、CPUの内部レジスタのデ ータと、内蔵キャッシュメモリー、および内蔵RAMの データは保持される。CPU以外の内蔵周辺モジュール の機能は停止しない。とのモードからの復帰は、リセッ ト、すべての割り込み、またはDMAアドレスエラーに よって行われ、例外処理状態ST2を経て通常のプログ ラム実行状態へ遷移する。

(2) スタンバイモード

び発振器のすべての機能が停止する。キャッシュおよび 内部RAMのデータは保持されない。スタンバイモード からの復帰は、リセット、外部のNMI割り込みにより 行われる。復帰時は、発振安定時間経過後、例外処理状 態を経て通常プログラム状態へ遷移する。発振器が停止 するので、消費電力は著しく低下する。

(3) モジュールスタンパイモード

DMAなどの内蔵モジュールへのクロック供給を停止す ることができる。

[0130]次に、ホストCPU810とSAM105

, との間の関係をメモリ空間を用いて説明する。図29 は、ホストCPU810およびSAM105,のメモリ 空間を示す図である。図29に示すように、ホストCP U810のCPU810aは、ユーザのボタン操作など に応じた外部割り込みを受けると、ユーザプログラムの 実行を中断して、割り込みタイプを指定して割り込みべ クタテーブルのハードウェア割り込みの領域にアクセス する。そして、CPU810aは、当該アクセスによっ て得られたアドレスに記憶されている割り込みルーチン を実行する。当該割り込みルーチンは、SAMに対して 10 内部割り込みであるファンクションコールCalll-1, 1-2, 2または3を出してSAMに対応するタス クを実行させ、そのタスク実行の結果を得た後に、ユー ザプログラムに復帰する処理を記述している。具体的に は、CPU8110aは、SAM105, 内のメモリ1 05、aの一部を構成するSRAM1155に、依頼す るタスクを特定する情報を書き込む。ととで、SRAM 1155は、ホストCPU810とSAM105, との

[0131] ホストCPU810のCPU810aは、 SAM105、に内部割り込みを出すときに、SAM1 05,内の第2のSAMステータスレジスタ1156b のタスク待機中のフラグをオンにする。SAM105, のCPU1100は、第2のSAMステータスレジスタ 1156 bを見ると、SRAM1155にアクセスして 依頼されたタスクの種類を特定し、それに応じた割り込 みルーチンを実行する。当該割り込みルーチンは、前述 したように、他のサブルーチンを読み出して実行され る。当該サブルーチンには、例えば、記録媒体との相互 ア・ドライブSAMとの間の相互認証、ICカードとの 間の相互認証、機器間の相互認証、EMDサービスセン タ102との間の相互認証、一並びに署名データの生成お よび検証を行うものがある。

共有メモリである。

[0132] SAM105, のCPU1100は、当該 割り込みルーチンの結果(タスク結果)を、SRAM1 155内に格納すると共に、SAM105,内の第1の SAMステータスレジスタ1156aのタスク終了のフ ラグをオンにする。そして、ホストCPU810は、第 1のSAMステータスレジスタ1156aのタスク終了 のフラグがオンにされたことを確認した後に、SRAM 1155に格納されたタスク結果を読み出し、その後、 ユーザプログラムの処理に復帰する。

【0133】以下、SAM105,の機能を説明する。 ここで、SAM105, ~105, の機能は、SAM1 05、の機能と同じである。SAM105、は、コンテ ンツ単位の課金処理を行うモジュールであり、EMDサ ービスセンタ102との間で通信を行う。SAM105 , は、例えば、EMDサービスセンタ102によって仕 様およびパーションなどが管理され、家庭機器メーカに 50 CPU810からの内部割り込みS810を受けて、S

対し、搭載の希望があればコンテンツ単位の課金を行う ブラックボックスの課金モジュールとしてライセンス譲 渡される。例えば、家庭機器開発メーカは、SAM10 5, のIC (Integrated Circuit)の内部の仕様を知ると とはできず、EMDサービスセンタ102が当該ICの インタフェースなどを統一化し、それに従ってネットワ ーク機器160、に搭載される。なお、SAM105、 ~105, は、それぞれAV機器160, ~160, に 搭載される。

[0134] SAM105, は、その処理内容が外部か **ら完全に遮蔽され、その処理内容を外部から監視および** 改竄不能であり、また、内部に予め記憶されているデー タおよび処理中のデータを外部から監視および改竄不能 な耐タンパ(Tamper Registance) 性を持ったハードウェ アモジュール(ICモジュールなど)、あるいはCPU においてソフトウェア(秘密プログラム)を実行して実 現される機能モジュールである。SAM105.の機能 をICという形で実現する場合は、IC内部に秘密メモ リを持ち、そとに秘密プログラムおよび秘密データが格 20 納される。SAMをICという物理的形態にとらわれ ず、その機能を機器の何れかの部分に組み込むことがで きれば、その部分をSAMとして定義してもよい。 [0135]なお、図22に示す例では、実線で示され るように、通信モジュール162からのセキュアコンテ ナ104をSAM105、に出力する場合を例示する が、点線で示されるように、通信モジュール162から SAM105、にキーファイルKFを出力し、通信モジ ュール162からダウンロードメモリ167にCPUバ スなどを介してコンテンツファイルCFを直接的にダウ 認証、A/V圧縮・伸長用SAMとの相互認証、メディ 30 ンロードメモリ167に書き込むようにしてもよい。ま た、AV圧縮・伸長用SAM163に対してのコンテン ツデータCの出力は、SAM105,を介して行うので はなく、ダウンロードメモリ167から直接的に行うよ うにしてもよい。

> 【0136】以下、SAM105, の機能を機能ブロッ ク図を参照しながら具体的に説明する。図30は、SA M105,の機能の機能ブロック図である。なお、図3 0には、コンテンツプロバイダ101からのセキュアコ ンテナ104を入力し、セキュアコンテナ104内のキ ーファイルKFを復号する処理に関連するデータの流れ が示されている。図30に示すように、SAM105、 は、相互認証部170、暗号化・復号部171, 17 2,173、コンテンツプロバイダ管理部180、ダウ ンロードメモリ管理部182、AV圧縮・伸長用SAM 管理部184、EMDサービスセンタ管理部185、利 用監視部186、課金処理部187、署名処理部18 9、SAM管理部190、メディアSAM管理部19 7、作業用メモリ200、外部メモリ管理部811およ びCPU1100を有する。CPU1100は、ホスト

AM105、内の処理を統括的に制御する。

[0137] ととで、コンテンツプロバイダ管理部18 0 およびダウンロードメモリ管理部182が本発明の入 力処理手段に対応し、課金処理部187が本発明の決定 手段、履歴データ生成手段および利用制御データ生成手 段に対応し、暗号化・復号部172が本発明の復号手段 に対応し、利用監視部186が本発明の利用制御手段に 対応している。また、暗号化・復号部173が本発明の 暗号化手段に対応している。また、後述する例えば図4 5に示すメディア・ドライブSAM管理部855が本発 明の記録制御手段に対応している。また、署名処理部 1 89が本発明の署名処理手段に対応している。

【0138】なお、図30に示すSAM105,の各機 能は、前述したように、CPUにおいて秘密プログラム を実行して実現されるか、あるいは所定のハードウェア によって実現される。SAM105、のハードウェア構 成については後述する。また、外部メモリ201には、 以下に示す処理を経て、図31に示すように、利用履歴 データ108およびSAM登録リストが記憶される。 と とで、外部メモリ201のメモリ空間は、SAM105 1 の外部(例えば、ホストCPU810)からは見るこ とはできず、SAM105,のみが外部メモリ201の 記憶領域に対してのアクセスを管理できる。外部メモリ 201としては、例えば、フラッシュメモリあるいは強 誘電体メモリ(FeRAM)などが用いられる。また、 作業用メモリ200としては、例えばSRAMが用いち れ、図32に示すように、セキュアコンテナ104、コ ンテンツ鍵データKc、権利書データ(UCP)10 6、記憶部192のロック鍵データKLoc 、コンテンツ ータ (UCS) 166、およびSAMプログラム・ダウ ンロード・コンテナSDC、~SDC、などが記憶され

[0139]以下、SAM105,の機能のうち、コン テンツプロバイダ101からのセキュアコンテナ104 を入力 (ダウンロード) したときの各機能ブロックの処 理内容を図30を参照しながら説明する。当該処理は、 コンテンツのダウンロードを指示する外部割り込みS8 1.0をホストCPU810から受けたCPU1100に よって統括的に制御される。

【0140】相互認証部170は、SAM105, がコ ンテンツプロバイダ101 およびEMDサービスセンタ 102との間でオンラインでデータを送受信する際に、 **コンテンツプロバイダ101およびEMDサービスセン** タ102との間で相互認証を行ってセッション鍵データ (共有鍵) Kses を生成し、これを暗号化・復号部17 1に出力する。セッション鍵データKses は、相互認証 を行う度に新たに生成される。

[0141] 暗号化・復号部171は、コンテンツプロ バイダ101およびEMDサービスセンタ102との間 50

で送受信するデータを、相互認証部170が生成したセ

ッション鍵データKses を用いて暗号化・復号する。 【0142】ダウンロードメモリ管理部182は、図2 2に示すようにダウンロードメモリ167が相互認証機 能を持つメディアSAM167aを有している場合に は、相互認証部170とメディアSAM167aとの間 で相互認証を行った後に、相互認証によって得られたセ ッション鍵データKses を用いて暗号化して図22に示 すダウンロードメモリ167に書き込む。ダウンロード メモリ167としては、例えば、メモリスティックなど の不揮発性半導体メモリが用いられる。なお、図33に 示すように、HDD(Hard Disk Drive) などの相互認証 機能を備えていないメモリをダウンロードメモリ211 として用いる場合には、ダウンロードメモリ211内は セキュアではないので、コンテンツファイルCFをダウ ンロードメモリ211にダウンロードし、機密性の高い キーファイルKFを例えば、図30に示す作業用メモリ 200あるいは図22に示す外部メモリ201にダウン ロードする。キーファイルKFを外部メモリ201に記 20 憶する場合には、例えば、SAM105、において、キ ーファイルKFをCBCモードでMAC鍵データKnac を用いて暗号化して外部メモリ201に記憶し、最後の 暗号文ブロックの一部をMAC (Message Authenticatio n Code) 値としSAM105、内に記憶する。そして、 外部メモリ201からSAM105、にキーファイルK Fを読み出す場合には、SAM105、内で当該読み出 したキーファイルKFをMAC鍵データKnacを用いて 復号し、それによって得たMAC値と、既に記憶してい るMAC値とを比較することで、キーファイルKFが改 プロバイダ101の公開鍵証明書CER。、利用制御デ 30 竄されているか否かを検証する。との場合に、MAC値 ではなく、ハッシュ値を用いてもよい。

[0143]暗号化・復号部172は、ダウンロードメ モリ管理部182から入力したセキュアコンテナ104 **に格納されたキーファイルKF内のコンテンツ鏈データ** Kc、権利書データ106およびSAMプログラム・ダ ウンロード・コンテナSDC、~SDC、を、記憶部1 92から読み出した対応する期間のライセンス鍵データ KD、~KD、を用いて復号する。当該復号されたコン ・テンツ鍵データKc、権利書データ106およびSAM 40 プログラム・ダウンロード・コンテナSDC, ~SDC ,は、作業用メモリ200に書き込まれる。

[0144] EMDサービスセンタ管理部185は、図 1に示すEMDサービスセンタ102との間の通信を管

【0145】署名処理部189は、記憶部192から読 み出したEMDサービスセンタ102の公開鍵データK εςс., およびコンテンツプロバイダ101の公開鍵デー タKce. pを用いて、セキュアコンテナ104内の署名デ ータの検証を行なう。

【0146】記憶部192は、SAM105, の外部か

ら読み出しおよび書き換えできない秘密データとして、 図34に示すように、有効期限付きの複数のライセンス 鍵データKD、~KD、、SAM_ID、ユーザID、 パスワード、当該SAMが属するホームネットワークグ ループの識別子HNG_ID、情報参照用ID、SAM 登録リスト、機器および記録媒体のリポケーションリス ト、記録用鍵データKsta 、ルートCAの公開鍵データ K_{R-CA.}, EMDサービスセンタ102の公開鍵データ Kesser、EMDサービスセンタ102の公開鍵データ K. . . . ドライブ用SAMの認証用元鍵(共通鍵暗号 10 化方式を採用した場合)、ドライブ用SAの公開鍵証明 書(秘密鍵暗号化方式を採用した場合)、SAM105 ,の秘密鍵データK 5 A M 1 . 5 (共通鍵暗号化方式を採用し た場合)、SAM1051の公開鍵データKsami.pを格 納した公開鍵証明書CER、、、、(秘密鍵暗号化方式を採 用した場合)、EMDサービスセンタ102の秘密鍵デ ータKesc.s を用いた公開鍵証明書CEResc の署名デ ータSIGュュ、AV圧縮・伸長用SAM163との間の 相互認証用の元鏌データ(共通鏌暗号化方式を採用した タ(共通鍵暗号化方式を採用した場合)、メディアSA Mの公開鍵証明書データCERMEDSAM(公開鍵暗号化方 式を採用した場合)、扱える信号の諸元、圧縮方式、接 続するモニタ表示能力、フォーマット変換機能、ビット ストリームレコーダか有無、権利処理(利益分配)用デ ータ、利益分配する関連エンティティの I Dなどを記憶 している。なお、図34において、左側に「*」を付し たデータは、SAM105,の出荷時に記憶部192に 記憶されており、それ以外のデータは出荷後に行われる ユーザ登録時に記憶部192に記憶される。

【0147】また、記憶部192には、図30に示す少 なくとも一部の機能を実現するための秘密プログラムが 記憶されている。記憶部192としては、例えば、フラ ッシューEEPROM(Electrically Erasable Program mable RAM)が用いられる。

【0148】 <ライセンス鍵データの受信時の処理>以 下、EMDサービスセンタ102から受信したライセン ス鍵データKD、~KD、を記憶部192に格納する際 のSAM105、内での処理の流れを図33および図3 センタ102から受信したライセンス鍵データKD、~ KD, を記憶部192に格納する際のSAM105, 内 での処理の流れを示すフローチャートである。

ステップS35-0:SAM105,のCPU1100 は、ホストCPU810から、ライセンス鍵データの受 信処理を行うことを指示する内部割り込みS810を受

ステップS35-1: SAM105, の相互認証部17 Oと、EMDサービスセンタIO2との間で相互認証を 行なう。

ステップS35-2:ステップS35-1の相互認証に よって得られたセッション鍵データKses で暗号化した 3カ月分のライセンス鍵データKD, ~KD,およびそ の署名データSIG x D1. ESC ~ SIG x D3. ESC を、EM Dサービスセンタ102からEMDサービスセンタ管理 部185を介して作業用メモリ200に書き込む。

[0149]ステップS35-3:暗号化・復号部17 1は、セッション鍵データKses を用いて、ライセンス 鍵データKD、~KD、およびその署名データSIG KDI.ESC ~SIGKDI.ESC を復号する。

ステップS35-4:署名処理部189は、作業用メモ リ200に記憶された署名データSIGcollesc~SI Graggescの正当性を確認した後に、ライセンス鍵デー タKD、~KD、を記憶部192に書き込む。

ステップS35-5:CPU1100は、上述したライ センス鍵データ受信処理が適切に行われたか否かを、外 部割り込みでホストCPU810に通知する。なお、C PU1100は、上述したライセンス鍵データ受信処理 が適切に行われたか否かを示すSAMステータスレジス 場合)、メディアSAMとの間の相互認証用の元鍵デー 20 タのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリング によって当該フラグを読んでもよい。

> 【0150】 くセキュアコンテナ104をコンテンツプ ロバイダ101から入力した時の処理>以下、コンテン ツプロバイダ101が提供したセキュアコンテナ104 を入力する際のSAM105、内での処理の流れを図3 0 および図36を参照しながら説明する。なお、以下に 示す例では、コンテンツファイルCFをSAM105. を介してダウンロードメモリ167に書き込む場合を例 示するが、本発明は、コンテンツファイルCFをSAM 30 105, を介さずに直接的にダウンロードメモリ167 に書き込むようにしてもよい。図36は、ンテンツプロ バイダ101が提供したセキュアコンテナ104を入力 する際のSAM1-05、内での処理の流れを示すフロー チャートである。なお、以下に示す例では、SAM10 5、において、セキュアコンテナ104を入力したとき に種々の署名データの検証を行う場合を例示するが、セ キュアコンテナ104の入力したときには当該署名デー タの検証を行わずに、購入・利用形態を決定するときに 当該署名データの検証を行うようにしてもよい。

5を参照しながら説明する。図35は、EMDサービス 40 ステップS36-0:図30に示すSAM105,のC PU1100は、ホストCPU810から、セキュアコ ンテナの入力処理を行うことを指示する内部割り込みS 810を受ける。

> · ステップS 3 6 - 1: SAM 1 0 5, の相互認証部 1 7 0とコンテンツプロバイダ101との間で相互認証を行 なう。

ステップS36~2:SAM105, の相互認証部17 0とダウンロードメモリ167のメディアSAM167 aとの間で相互認証を行なう。

[0151]ステップS36-3:コンテンツプロバイ

51

ダ101から受信したセキュアコンテナ104を、ダウンロードメモリ167に書き込む。このとき、ステップS36-2で得られたセッション鍵データを用いて、相互認証部170におけるセキュアコンテナ104の暗号化と、メディアSAM167aにおけるセキュアコンテナ104の復号とを行なう。

ステップS36-4:SAM105、は、ステップS36-1で得られたセッション鍵データを用いて、セキュアコンテナ104の復号を行なう。

【0152】ステップS36-5:署名処理部189は、図3(C)に示す署名データSIG、ESCの検証を行なった後に、図3(C)に示す公開鍵証明書データCERcp内に格納されたコンテンツプロバイダ101の公開鍵データESCPの正当性を検証する。このとき、署名データSIG、ESCPの正当性を検証する。このとき、署名データSIG、ESCPの作成者および送信者の正当性が確認される。また、署名データSIG、ESCPの作成者および送信者の正当性が確認される。また、十一ファイルKFの送信者の正当性が確認される。

【0153】ステップS36-6:署名処理部189は、記憶部192から読み出した公開鍵データK Esc.,を用いて、図3(B)に示すキーファイルKF内の署名データSIG Esscの正当性、すなわちキーファイルKFの作成者の正当性およびキーファイルKFがEMDサービスセンタ102に登録されているか否かの検証を行う

[0154] ステップS36-7:暗号化・復号部172は、記憶部192から読み出した対応する期間のライセンス鍵データKD、~KD、を用いて、図3(B)に 30示すキーファイルKF内のコンテンツ鍵データKc、権利書データ106およびSAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC、~SDC、を復号し、これらを作業用メモリ200に書き込む。

[0155] ステップS36-8: CPU1100は、 上述したセキュアコンテナの入力処理が適切に行われた か否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知す る。なお、CPU1100は、上述したセキュアコンテナの入力処理が適切に行われたか否かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810 がポーリングによって当該フラグを読んでもよい。

[0156]以下、ダウンロードメモリ167にダウンロードされたコンテンツデータCを利用・購入する処理に関連する各機能ブロックの処理内容を図37を参照しながら説明する。以下に示す各機能ブロックの処理は、ホストCPU810からの内部割り込みS810を受けたCPU1100によって統括的に制御される。

[0157] 利用監視部186は、作業用メモリ200 うが、との際に外部メモリ201の記憶領域を複数のフから権利書データ106および利用制御データ166を ロックに分け、ブロック毎にSHA-1あるいはMAC 読み出し、当該読み出した権利書データ106および利 50 などでハッシュ値を求め、当該ハッシュ値をSAM10

用制御データ166によって許諾された範囲内でコンテンツの購入・利用が行われるように監視する。ことで、権利書データ106は、図36を用いて説明したように、復号後に作業用メモリ200に記憶されたキーファイルKF内に格納されている。また、利用制御データ166は、後述するように、ユーザによって購入形態が決定されたときに、作業用メモリ200に記憶される。なお、利用制御データ166には、当該コンテンツデータ Cを購入したユーザのユーザ1Dおよびトレーシング(Toracing)情報が記述され、取扱制御情報として購入形態決定処理で決定された購入形態が記述されている点を除いて、図3に示す権利書データ106と同じデータが記述されている。

[0158] 課金処理部187は、図22に示すホスト CPU810からコンテンツの購入あるいは利用の形態を決定することを指示する内部割り込みS810を受けたときに、それに応じた利用履歴データ108を作成する。ここで、利用履歴データ108は、前述したように、ユーザによるセキュアコンテナ104の購入および利用の形態の履歴を記述しており、EMDサービスセンタ102において、セキュアコンテナ104の購入に応じた決済処理およびラインセンス料の支払いを決定する際に用いられる。

【0159】また、課金処理部187は、必要に応じ て、作業用メモリ200から読み出した販売価格あるい は標準小売価格データSRPをユーザに通知する。とと で、販売価格および標準小売価格データSRPは、復号 後に作業用メモリ200に記憶された図3(B)に示す キーファイルKFの権利書データ106内に格納されて いる。課金処理部187による課金処理は、利用監視部 186の監視の下、権利書データ106が示す使用許諾 条件などの権利内容および利用制御データ166に基づ いて行われる。すなわち、ユーザは、当該権利内容など に従った範囲内でコンテンツの購入および利用を行う。 [0160]また、課金処理部187は、外部割り込み S810に基づいて、ユーザによって決定されたコンテ ンツの購入形態を記述した利用制御(UCS: Usage Contr ol Status)データ166を生成し、これを作業用メモリ 200に書き込む。本実施形態では、購入形態を決定し た後に、利用制御データ166を作業用メモリ200に 記憶する場合を例示したが、利用制御データ166およ びコンテンツ鍵データKcを外付けメモリである外部メ モリ201に格納するようにしてもよい。外部メモリ2 01としは、前述したように、例えばNVRAMである フラッシュメモリが用いられる。外部メモリ201に書 き込みを行う場合には外部メモリ201の正当性の検証 であるインテグリティチェック(Integrity Check)を行 うが、この際に外部メモリ201の記憶領域を複数のブ ロックに分け、ブロック毎にSHA-1あるいはMAC

5, 内で管理する。なお、SAM105, において、購 入形態を決定せずに、セキュアコンテナ104を他のS AM105、~105、に転送してもよい。この場合に

は、利用制御データ166は作成されない。

【0161】コンテンツの購入形態としては、例えば、 購入者による再生や当該購入者の利用のための複製に制 限を加えない買い切り(Sell Through)、利用期間に制限 を持たせるタイムリミテッド(Time Limited)、再生する 度に課金を行なう再生課金(Pay Per Play)、SCMS機 課金(Pay Per SOMS)、SCMS機器において複製を認め る(Sell Through SCMSCopy)、および複製のガードを行 わずに再生する度に課金を行う再生課金(Pay Per Copy N without copy guard) などがある。 ととで、利用制御 データ166は、ユーザがコンテンツの購入形態を決定 したときに生成され、以後、当該決定された購入形態で 許諾された範囲内でユーザが当該コンテンツの利用を行 なうように制御するために用いられる。利用制御データ 166には、コンテンツのID、購入形態、当該購入形 態に応じた価格、当該コンテンツの購入が行なわれたS 20 AMのSAM_ID、購入を行なったユーザのUSER _ I Dなどが記述されている。

[0162]なお、決定された購入形態が再生課金であ る場合には、例えば、SAM105、からコンテンツプ ロバイダ101に利用制御データ166をコンテンツデ ータCの購入と同時にリアルタイムに送信し、コンテン ツプロバイダ101がEMDサービスセンタ102に、 利用履歴データ108を所定の期間内にSAM105。 に取りにいくことを指示する。また、決定された購入形 態が買い切りである場合には、例えば、利用制御データ 30 166が、コンテンツプロバイダ101およびEMDサ ービスセンタ102の双方にリアルタイムに送信され る。このように、本実施形態では、何れの場合にも、利 用制御データ166をコンテンツプロバイダ101にリ アルタイムに送信する。

[0163] EMDサービスセンタ管理部185は、所 定の期間毎に、外部メモリ管理部811を介して外部メ モリ201から読み出した利用履歴データ108をEM Dサービスセンタ102に送信する。このとき、EMD サービスセンタ管理部185は、署名処理部189にお 40 いて、秘密鍵データKsanz.sを用いて利用履歴データ1 08の署名データSIG200.5AM1を作成し、署名データ SIG200.5AM1を利用履歴データ108と共にEMDサ ービスセンタ102に送信する。 EMDサービスセンタ 102への利用履歴データ108の送信は、例えば、E MDサービスセンタ102からの要求に応じてあるいは 定期的に行ってもよいし、利用履歴データ108に含ま れる履歴情報の情報量が所定以上になったときに行って もよい。当該情報量は、例えば、外部メモリ201の記 憶容量に応じて決定される。

【0164】ダウンロードメモリ管理部182は、例え は、図22に示すホストCPU810からコンテンツの 再生動作を行う旨の内部割り込みS810をCPU11 00が受けた場合に、ダウンロードメモリ167から読 み出したコンテンツデータC、作業用メモリ200から 読み出したコンテンツ鍵データKcおよび課金処理部1 87から入力したユーザ電子透かし情報用データ196 をAV圧縮・伸長用SAM管理部184に出力する。ま た、AV圧縮・伸長用SAM管理部184は、ホストC 器を用いた複製において再生する度に課金を行なう再生 10 PU810からの外部割り込みS165に応じてコンテ ンツの試聴動作が行われる場合に、ダウンロードメモリ・ 167から読み出したコンテンツファイルCF、並びに 作業用メモリ200から読み出したコンテンツ鍵データ Kcおよび半開示パラメータデータ199をAV圧縮・ 伸長用SAM管理部184に出力する。

> [0165] ととで、半開示パラメータデータ199 は、権利書データ106内に記述されており、試聴モー ド時のコンテンツの取り扱いを示している。AV圧縮・ **伸長用SAM163では、半開示パラメータデータ19** 9に基づいて、暗号化されたコンテンツデータCを、半 開示状態で再生することが可能になる。半開示の手法と しては、例えば、AV圧縮・伸長用SAM163がデー タ (信号) を所定のブロックを単位として処理すること を利用して、半開示パラメータデータ199によって、 コンテンツ鍵データK cを用いて復号を行うブロックと 復号を行わないブロックとを指定したり、試聴時の再生 機能を限定したり、試聴可能な期間を限定するものなど がある。

> [0166] くダウンロードしたセキュアコンテナの購 入形態決定処理>以下、コンテンツプロバイダ101か らダウンロードメモリ167にダウンロードされたセキ ュアコンテナ104の購入形態を決定するまでのSAM 10.5.の処理の流れを図37および図38を参照しな がら説明する。なお、以下に示す処理では、セキュアコ ンテナ104の購入形態を決定する際に、セキュアコン テナ104内の各データの署名データの検証を行わない (前述したようにセキュアコンテナ104の受信時に署 名データの検証を行う)場合を例示するが、当該購入形 態を決定する際にこれらの署名データの検証を行っても よい。図38は、コンテンツプロバイダ101からダウ ンロードメモリ167にダウンロードされたセキュアコ ンテナ104の購入形態を決定するまでの処理の流れを 示すフローチャートである。

ステップS38-0:図37に示すSAM105,のC PU1100は、ホストCPU810から、コンテンツ の購入形態を決定することを指示する内部割り込みS8 10を受ける。

[0167] ステップS38-1:CPU1100は、 ホストCPU810からの内部割り込みS810が試聴 50 モードを指定しているか否かを判断し、指定されたと判

断した場合にはステップS38-2の処理を実行し、出 力されていないと判断した場合にはステップS38-5 の処理を実行する。

[0168] ステップS38-2:作業用メモリ200 から読み出されたコンテンツ鍵データKcおよび半開示 パラメータデータ199が、図32に示すAV圧縮・伸 長用SAM163に出力される。このとき、相互認証部 170と相互認証部220との間の相互認証後に、コン テンツ鍵データKcおよび半開示パラメータデータ19 9に対してセッション鍵データKses による暗号化およ 10 び復号が行なわれる。

[0169]ステップS38-3:CPU1100は、 ホストCPU810から試聴モードを行うことを示す内 部割り込みS810を受けると、例えば、ダウンロード メモリ167に記憶されているコンテンツファイルCF が、AV圧縮・伸長用SAM管理部184を介して、図 22に示すAV圧縮・伸長用SAM163に出力され る。このとき、コンテンツファイルCFに対して、相互 認証部170とメディアSAM167aとの間の相互認 証およびセッション鍵データKses による暗号化・復号 20 と、相互認証部170と相互認証部220との間の相互 認証およびセッション鍵データKsょ による暗号化・復 号とが行なわれる。コンテンツファイルCFは、図22 に示すAV圧縮・伸長用SAM163の復号部221に おいてセッション鍵データKses を用いて復号された後 に、復号部222に出力される。・

[0170]ステップS38-4:復号された半開示パ ラメータデータ199が半開示処理部225に出力さ れ、半開示処理部225からの制御によって、復号部2 データCの復号が半開示で行われる。次に、半開示で復 号されたコンテンツデータCが、伸長部223において 伸長された後に、電子透かし情報処理部224に出力さ れる。次に、電子透かし情報処理部224においてコン テンツデータCにユーザ電子透かし情報用データ196 が埋め込まれ、コンテンツデータCが再生モジュール 1 69において再生され、コンテンツデータCに応じた音 響が出力される。また、電子透かし情報処理部224で は、コンテンツデータCに埋め込まれている電子透かし 情報が検出され、当該検出の結果に基づいて、処理の停 40 止の有無を決定する。

【0171】ステップS38-5:ユーザが操作部16 5を操作して購入形態を決定すると、当該決定に応じた 内部割り込みS810がホストCPU810からSAM 105、に出される。

ステップS38-6:SAM105,の課金処理部18 7において、決定された購入形態に応じた利用履歴デー タ108および利用制御データ166が生成され、利用 履歴データ108が外部メモリ管理部811を介して外 部メモリ201に書き込まれると共に、利用制御データ 50

166が作業用メモリ200に書き込まれる。以後は、 利用監視部186において、利用制御データ166によ って許諾された範囲で、コンテンツの購入および利用が 行なわれるように制御(監視)される。

[0172]ステップS38-7:後述する図39

(C) に示す新たなキーファイルKF,が作成され、当 該作成されたキーファイルKF、がダウンロードメモリ 管理部182を介してダウンロードメモリ167あるい はその他のメモリに記憶される。図39(C)に示すよ うに、キーファイルKF, に格納された利用制御データ 166はストレージ鍵データKstR およびメディア鍵デ ータKwep を用いてDESのCBCモードを利用して順 に暗号化されている。とこで、記録用鍵データK

sta は、例えばSACD(Super Audio Compact Disc)、 DVD(Digital Versatile Disc)機器、CD-R機器お よびMD (Mini Disc) 機器などの種類に応じて決まるデ ータであり、機器の種類と記録媒体の種類とを1対1で 対応づけるために用いられる。また、メディア鍵データ K_{NED} は、記録媒体にユニークなデータである。

【0173】ステップS38-8:署名処理部189に おいて、SAM105,の秘密鍵データK,sam1.sを用い て、キーファイルKF1のハッシュ値Hx1が作成され、 当該作成されたハッシュ値H_{K1}が、キーファイルKF₁ と対応付けられて作業用メモリ200に書き込まれる。 ハッシュ値Hg1は、キーファイルKF,の作成者の正当 性およびキーファイルKF,が改竄されたか否かを検証 するために用いられる。なお、購入形態が決定されたコ ンテンツデータCを、例えば、記録媒体に記録したり、 オンラインを介して送信する場合には、図39に示すよ 22 によるコンテンツ鍵データK c を用いたコンテンツ 30 うに、キーファイルK F 、およびハッシュ値 H_{κ_1} 、コン テンツファイルCFおよびその署名データSIG。、сゃ、 キーファイルKFおよびその署名データSIG, .c.、公 開鍵証明書データC.E.R.。およびその署名データS.I.G 1.ESC 、公開鍵証明書データCER SAN1 およびその署名 データSIGzz. Escを格納したセキュアコンテナ104 pが作成される。上述したようにセキュアコンテナ10 4の購入形態を決定すると、利用制御データ166が生 成されて作業用メモリ200に記憶されるが、SAM1 05, において再び同じセキュアコンテナ104につい て購入形態を再決定する場合には、操作信号S165に 応じて作業用メモリ200に記憶されている利用制御デ ータ166が更新される。

> [0174]ステップS38-9:CPU1100は、 上述したコンテンツの購入形態決定処理が適切に行われ たか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知 する。なお、CPU1100は、上述したコンテンツの 購入形態決定処理が適切に行われたか否かを示すSAM ステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU8 10がポーリングによって当該フラグを読んでもよい。 【0175】<コンテンツデータの再生処理>次に、ダ

ウンロードメモリ167に記憶されている購入形態が既 に決定されたコンテンツデータCを再生する場合の処理 の流れを、図40を参照しながら説明する。図40は、 当該処理を示すフローチャートである。当該処理を行う 前提として、前述した購入形態の決定処理によって作業 用メモリ200に、利用制御データ166が格納されて

ステップS40-0:図37に示すSAM105,のC PU1100は、ホストCPU810から、コンテンツ を受ける。

[0176]ステップS40-1:作業用メモリ200 から利用監視部186に、利用制御データ166が読み 出され、利用制御データ166が示す再生条件が解釈・ 検証され、その結果に基づいて以後の再生処理が行われ るように監視される。

ステップS40-2:図37に示す相互認証部170 と、図22に示すAV圧縮・伸長用SAM163の相互 認証部220との間で相互に認証が行われ、セッション 鍵データ Kses が共有される。

[0177]ステップS40-3:ステップS40-1 で解釈・検証された再生条件と、作業用メモリ200か ち読み出されたコンテンツ鍵データK c とが、ステップ S40-2で得られたセッション鍵データKses を用い て暗号化された後に、AV圧縮・伸長用SAM163に 出力される。これによって、図22に示すAV圧縮・伸 長用SAM163の復号部221においてセッション鍵 データKses を用いて再生条件およびコンテンツ鍵デー タK cが復号される。

167から読み出されたコンテンツファイルCFが、ス テップS40-2で得られたセッション鍵データKsgs を用いて暗号化された後に、AV圧縮・・伸長用SAM-1 63に出力される。とれによって、図22に示すAV圧 縮・伸長用SAM163の復号部221においてセッシ ョン鍵デーダKses を用いてコンテンツファイルCFが 復号される。 続いて、AV圧縮・伸長用SAM163 の伸長部223において、コンテンツファイルCF内の コンテンツデータCが伸長され、電子透かし情報処理部 224においてユーザ電子透かし情報を埋め込んだ後に 再生モジュール169において再生される。

【0179】ステップS40-5:必要に応じて、ステ ップS40-1で読み出された利用制御データ166が 更新され、再び作業用メモリ200に書き込まれる。ま た、外部メモリ201に記憶されている利用履歴データ 108が更新あるいは作成される。

[0180]ステップS40-6:CPU1100は、 上述したコンテンツの再生処理が適切に行われたか否か を、外部割り込みでホストCPU810に通知する。な お、CPU1100は、上述したコンテンツの再生処理 50 る。

が適切に行われたか否かを示すSAMステータスレジス タのフラグを設定し、ホストCPU810がボーリング によって当該フラグを読んでもよい。

[0181] <一の機器の利用制御データ(USC)1 66を使用して他の機器で再購入を行う場合の処理>先 ず、図41に示すように、例えば、ネットワーク機器1 60, のダウンロードメモリ167にダウンロードされ たコンテンツファイルCFの購入形態を前述したように 決定した後に、当該コンテンツファイルCFを格納した の再生処理を行うことを指示する内部割り込みS810 10 新たなセキュアコンテナ104xを生成し、バス191 を介して、AV機器160,のSAM105,にセキュ アコンテナ104xを転送するまでのSAM105、内 での処理の流れを図42および図43を参照しながら説

> [0182]図43は、当該処理のフローチャートであ る。図43に示す処理を行う前提として、前述した購入 処理によって、SAM105,の作業用メモリ200に は図44(C)に示すキーファイルKF、およびハッシ ュ値Hcaが記憶されている。

20 ステップ S 4 3 - 1: ユーザによる操作部 1 6 5 の操作 に応じて、購入形態を既に決定したセキュアコンテナを SAM105,に転送することを示す内部割り込みS8 10を、図42に示すCPU1100が受ける。それに 応じて、課金処理部187は、外部メモリ201に記憶 されている利用履歴データ108を更新する。

[0183]ステップS43-2:SAM105, は、 後述するSAM登録リストを検証し、セキュアコンテナ の転送先のSAM105,が正規に登録されているSA Mであるか否かを検証し、正規に登録されていると判断 [0178]ステップS40-4:ダウンロードメモリ 30 した場合にステップS43-3以降の処理を行う。ま た、SAM105, は、SAM105, がホームネット ワーク内のSAMであるか否かの検証も行う。

> [-0 1-8-4] ステップS-4-3 - 3:相互認証部1 7-0 は、SAM105、との間で相互認証を行って得たセッ ション鍵データKses を共用する。

【0185】ステップS43-4:SAM管理部190 は、ダウンロードメモリ211から図39(A)に示す コンテンツファイルCFおよび署名データSIG。。こ。を 読み出し、これについてのSAM105,の秘密鍵デー タK5AM1を用いた署名データSIG41.5AM1 を署名処理 部189に作成させる。

[0186]ステップS43-5:SAM管理部190 は、ダウンロードメモリ211から図39(B)に示す キーファイルKFおよび署名データSIG、、、。を読み出 し、これについてのSAM105、の秘密鍵データK _{5АН1}を用いた署名データSIG41,5АН1 を署名処理部1

【0187】ステップS43-6:SAM管理部190 は、図44に示すセキュアコンテナ104xを作成す

ステップS43-7:暗号化・復号部171において、 ステップS43-3で得たセッション鍵データKses を 用いて、図44に示すセキュアコンテナ104xが暗号 化される。

【0188】ステップS43-8:SAM管理部190 は、セキュアコンテナ104xを図41に示すAV機器 160, のSAM105, に出力する。このとき、SA M105、とSAM105、との間の相互認証と並行し て、1EEE1394シリアルバスであるバス191の 相互認証が行われる。

[0189] ステップS43-9: CPU1100は、 上述した購入形態を既に決定したセキュアコンテナをS AM105、に転送する処理が適切に行われたか否か を、外部割り込みでホストCPU810に通知する。な お、CPU1100は、上述した購入形態を既に決定し たセキュアコンテナをSAM105、に転送する処理が 適切に行われたか否かを示すSAMステータスレジスタ のフラグを設定し、ホストCPU810がポーリングに よって当該フラグを読んでもよい。

, から入力した図44に示すセキュアコンテナ104x を、RAM型などの記録媒体(メディア)130. に書 き込む際のSAM105、内での処理の流れを図45、 図46および図47を参照して説明する。図46および 図47は、当該処理を示すフローチャートである。とと で、RAM型の記録媒体130、は、例えば、セキュア でないRAM領域134、メディアSAM133および セキュアRAM領域132を有している。

ステップS46-0:図45に示すCPU1100は、 図41に示すAV機器160。のホストCPU810か 30 正当性が確認される。 ら、ネットワーク機器160,からのセキュアコンテナ を入力することを示す内部割り込みS810を受ける。 {0191}ステップS4-6-1:SAM1-05,-は、 SAM登録リストを検証し、セキュアコンテナの転送元 のSAM105、が正規に登録されているSAMである か否かを検証し、正規に登録されていると判断した場合 にステップS46-2以降の処理を行う。また、SAM 105. は、SAM105. がホームネットワーク内の SAMであるか否かの検証も行う。

[0192]ステップS46-2:前述したステップS 40 43-2に対応する処理として、SAM105,は、S AM105、との間で相互認証を行って得たセッション 鍵データK、こ、を共用する。

ステップS46-3:SAM105, のSAM管理部1 90は、図41および図45に示すように、ネットワー ク機器160、のSAM105、からセキュアコンテナ 104xを入力する。

ステップS46-4:暗号化・復号部171は、ステッ プS46-2で共用したセッション鍵データK。。。 を用 いて、SAM管理部190を介して入力したセキュアコ 50 信元とが異なる場合には、キーファイルKF、に対して

ンテナ104xを復号する。

【0193】ステップS46-5:セッション鍵データ Kses を用いて復号されたセキュアコンテナ104x内 のコンテンツファイルCFが、図39に示すメディア・ ドラブSAM260におけるセクタライズ(Sectorize) 、セクタヘッダの付加処理、スクランブル処理、EC Cエンコード処理、変調処理および同期処理を経て、R AM型の記録媒体130.のRAM領域134に記録さ

60

10 【0194】ステップS46-6:セッション鍵データ Kses を用いて復号されたセキュアコンテナ104x内 の署名データSIG。.cr. SIG,1.sam1 と、キーファ イルKFおよびその署名データSIG, .c., SIG 42.5AN1 と、キーファイルKF1およびそのハッシュ値 Hczと、公開鍵署名データCERcrおよびその署名デー タSIG_{1.esc} と、公開鍵署名データCER_{san1}および その署名データSIG22.85cとが、作業用メモリ200 に書き込まれる。

【0195】ステップS46-7:署名処理部189に 【0190】以下、図41に示すように、SAM105 20 おいて、記憶部192から読み出した公開鍵データK cr.pを用いて、公開鍵証明書データCERcr. CER 5АН1の正当性が確認される。そして、署名処理部189 において、公開鍵証明書データCER, AM1 に格納された 公開鍵データK。。。。を用いて、署名データSIG。,。。の 正当性が検証され、コンテンツファイルCFの作成者の 正当性が確認される。また、署名処理部189におい て、公開鍵証明書データCER、、、、、、に格納された公開鍵 データKsani,pを用いて、署名データSIG41,saniの 正当性が検証され、コンテンツファイルCFの送信者の

> [0196]ステップS46-8:署名処理部189 は、公開鍵データKсө、Kѕѧыз. рを用いて、作業用メモ リ2-0 0-に記憶されている署名データS-I-G, cr. SI G.2.5AM1 の正当性を検証する。そして、署名データS IG7,cg, SIG42,5AM1 が正当であると検証されたと っきに、キーファイルKFの送信者の正当性が確認され

【0197】ステップS46-9:署名処理部189 は、記憶部192から読み出した公開鍵データK εςс., を用いて、図44 (B) に示すキーファイルKF に格納 された署名データSIGェスステの正当性を確認する。そ して、署名データSIGェハモスが正当であると検証され たときに、キーファイルKFの作成者の正当性が確認さ れる。

【0198】ステップS46-10:署名処理部189 は、ハッシュ値Hx1の正当性を検証し、キーファイルK F, の作成者および送信者の正当性を確認する。なお、 当該例では、キーファイルKF,の作成者と送信元とが 同じ場合を述べたが、キーファイルKF、の作成者と送 作成者の署名データと送信者と署名データとが作成さ れ、署名処理部189において、双方の署名データの正 当性が検証される。

【0199】ステップS46-11:利用監視部186 は、ステップS46-10で復号されたキーファイルK F, に格納された利用制御データ166を用いて、以後 のコンテンツデータCの購入・利用形態を制御する。

【0200】ステップS46-12:ユーザが操作部1 65を操作して購入形態を決定すると、それに応じた内 が受ける。

ステップS46-13:課金処理部187は、CPU1 100からの制御に基づいて、外部メモリ201に記憶 されている利用履歴データ108を更新する。また、課 金処理部187は、コンテンツデータの購入形態が決定 される度に、当該決定された購入形態に応じて利用制御 データ166を更新する。とのとき送信元のSAMの利 用制御データ166は破棄される。

【0201】ステップS46-14:暗号化・復号部1 str 、メディア鍵データKmed および購入者鍵データK PINを順に用いて、ステップS46-12で生成された 利用制御データ166を暗号化してメディア・ドライブ SAM管理部855に出力する。

ステップS46-15:メディア・ドライブSAM管理 部855は、新たな利用制御データ166を格納したキ ーファイルKFړを、セクタライズ処理、セクタヘッダ の付加処理、スクランブル処理、ECCエンコード処 理、変調処理および同期処理を経て、RAM型の記録媒 体130. のセキュアRAM領域1·32に記録する。な 30 お、メディア鍵データ Kmen は、図45 に示す相互認証 部170と図41に示すRAM型の記録媒体130.の メディアSAM133との間の相互認証によって記憶部 192に事前に記憶されている。

【0202】ととで、記録用鍵データKstk は、例えば SACD (Super Audio Compact Disc), DVD (Digital Versatile Disc)機器、CD-R機器およびMD (Mini Disc) 機器などの種類(当該例では、AV機器16 0、) に応じて決まるデータであり、機器の種類と記録 媒体の種類とを1対1で対応づけるために用いられる。 なお、SACDとDVDとでは、ディスク媒体の物理的 な構造が同じであるため、DVD機器を用いてSACD の記録媒体の記録・再生を行うことができる場合があ る。記録用鍵データKsta は、このような場合におい て、不正コピーを防止する役割を果たす。なお、本実施 形態では、記録用鍵データKstmを用いた暗号化を行わ ないようにしてもよい。

[0203]また、メディア鍵データKmeo は、記録媒 体(当該例では、RAM型の記録媒体130。) にユニ ークなデータである。メディア鍵データKmgo は、記録 50

媒体(当該例では、図41に示すRAM型の記録媒体1 30,) 側に格納されており、記録媒体のメディアSA Mにおいてメディア鍵データKwe, を用いた暗号化およ び復号を行うことがセキュリティの観点から好ましい。 このとき、メディア鍵データKwen は、記録媒体にメデ ィアSAMが搭載されている場合には、当該メディアS AM内に記憶されており、記録媒体にメディアSAMが 搭載されていない場合には、例えば、RAM領域内の図 示しないホストCPUの管理外の領域に記憶されてい 部割り込みS810をSAM105。のCPU1100 10 - る。なお、本実施形態のように、機器側のSAM(当該 例では、SAM105ょ)とメディアSAM(当該例で は、メディアSAM133)との間で相互認証を行い、 セキュアな通信経路を介してメディア鍵データKwen を 機器側のSAMに転送し、機器側のSAMにおいてメデ ィア鍵データKwee を用いた暗号化および復号を行なっ てもよい。本実施形態では、記録用鍵データKstaおよ びメディア鏌データKweoが、記録媒体の物理層のレベ ルのセキュリティを保護するために用いられる。

62

【0204】また、購入者鍵データKpin は、コンテン 73は、記憶部192から読み出した記録用鍵データK 20 ツファイルCFの購入者を示すデータであり、例えば、 コンテンツを買い切りで購入したときに、当該購入した ユーザに対してEMDサービスセンタ102によって割 り当てられる。購入者鍵データК,,, は、ЕМDサービ スセンタ102において管理される。

[0205] ステップS46-16: キーファイルKF が作業用メモリ200から読み出され、メディア・ドラ イプSAM管理部855を介して、図41に示すメディ ア・ドラブSAM260によってRAM型の記録媒体1 30.のセキュアRAM領域132に書き込まれる。

[0206]ステップS46-17:SAM105.2 の CPU1100は、上述したセキュアコンテナの入力処 理が適切に行われたか否かを、外部割り込みでホストC --P-U-8-1-0 に通知する。-なお、-C-P-U-1-1-0-0は、上述-したセキュアコンテナの入力処理が適切に行われたか否 かを示すSAMステータスレシスタのフラグを設定し、 ボスト CPU8 TO がポーリングによって当該フラブを 読んでもよい。

【0207】また、上述した実施形態では、メディア・ ドラブSAM260による処理を経て、キーファイルK F, KF₁ をRAM型の記録媒体130,のセキュアR AM領域132に記録する場合を例示したが、図41に おいて点線で示すように、SAM105。からメディア SAM133にキーファイルKF、KF、を記録するよ うにしてもよい。

[0208]また、上述した実施形態では、SAM10 5, からSAM105, にセキュアコンテナ104xを 送信する場合を例示したが、ネットワーク機器160、 のホストCPUおよびAV機器160, のホストCPU によって、コンテンツファイルCFおよび権利書データ 106をネットワーク機器160、からAV機器160 ,に送信してもよい。との場合には、SAM105,か SSAM105,に、利用制御データ166およびコンテンツ鍵データKcが送信される。

[0209]また、その他の実施形態として、例えば、 SAM105、において購入形態を決定し、SAM10 5, では購入形態を決定せずに、SAM105, におい て生成した利用制御データ166をSAM105。でそ のまま用いてもよい。この場合には、利用履歴データ1 08は、SAM105、において生成され、SAM10 入は、例えば、複数のコンテンツデータCからなるアル バムを購入する形態で行ってもよい。この場合に、アル バムを構成する複数のコンテンツデータCは、異なるコ ンテンツプロバイダ101によって提供されてもよい (後述する第2実施形態の場合には、さらに異なるサー ビスプロバイダ310によって提供されてもよい)。ま た、アルバムを構成する一部のコンテンツデータCにつ いての購入を行った後に、その他のコンテンツデータC を追加する形で購入を行い、最終的にアルバムを構成す る全てのコンテンツデータCを購入してもよい。

【0210】図48は、コンテンツデータCの種々の購 入形態の例を説明するための図である。 図48に示すよ うに、AV機器160,は、ネットワーク機器160, がコンテンツプロバイダ101から受信したコンテンツ データCを、権利書データ106を用いて購入し、利用 制御データ166aを生成している。また、AV機器1 60、は、ネットワーク機器160、がコンテンツプロ バイダ101から受信したコンテンツデータCを、権利 書データ106を用いて購入し、利用制御データ166 bを生成している。また、AV機器160,は、AV機 30 器160、が購入したコンテンツデータCを複製し、A V機器160、で作成した利用制御データ166bを用 いて利用形態を決定している。 これにより、AV機器 1 60, において、利用制御データ166cが作成され る。また、AV機器160,では、利用制御データ16 6 cから利用履歴データ108 bが作成される。また、 AV機器160、は、ネットワーク機器160、がコン テンツプロバイダ101から受信して購入形態を決定し たコンテンツデータCを入力し、ネットワーク機器16 0、が作成した利用制御データ166を用いて当該コン テンツデータCの購入形態を決定する。これにより、A V機器160. において、利用制御データ166aが作 成される。また、AV機器160、では、利用制御デー タ166aから利用履歴データ108aが作成される。 なお、利用制御データ166a, 166b, 166c は、AV機器160. 160. 160, において、 それぞれ固有の記録用鍵データSょれ、並びに記録メデ ィア(媒体)に固有のメディア鍵データKmgo を用いて 暗号化され、記録媒体に記録される。本実施形態では、

支払うのではなく、使用権に対価を支払う。コンテンツ データの複製は、コンテンツのプロモーションに相当 し、マーケットの拡販という観点からコンテンツデータ の権利者の要請にかなう行為となる。

SAM105、において購入形態を決定し、SAM10 [0211] < ROM型の記録媒体のコンテンツデータの購入形態を決定せずに、SAM105、において生成した利用制御データ166をSAM105、でそのまま用いてもよい。この場合には、利用履歴データ108は、SAM105、において生成され、SAM105、では生成されない。また、コンテンツデータCの購入形態を受けた場合に、AV機器160、において購入形態を決定する際の処理の流れを図50および図51なは、例えば、複数のコンテンツデータCからなるアルバムを購入する形能で行ってもよい。この場合に、アルチャートである。

ステップS51-0: ユーザによる操作部165の操作 に応じて、ROM型の記録媒体を用いて配給されたコンテツの購入形態を決定することを示す内部割り込みS81.0を、図50に示すSAM105,のCPU1100 が受ける。

ステップS51-1:SAM105,は、図50に示す 相互認証部170と図11に示すROM型の記録媒体1 20 30,のメディアSAM133との間で相互認証を行っ た後に、メディアSAM133からメディア鍵データK weo を入力する。なお、SAM105,が、事前にメディア鍵データKweo を保持している場合には、当該入力 を行わなくても良い。

【0212】ステップS51-2:ROM型の記録媒体 130、のセキュアRAM領域132に記録されている セキュアコンテナ104に格納された図3(B),

(C) に示すキーファイルKFおよびその署名データSIG, こと、公開鍵証明書データCERこれよびその署名データSIG, ことを、メディア・ドライブSAM管理部855を介して入力して作業用メモリ200に書き込む。

[02-13]-ステップS51-3:署名処理部189において、署名データSIG1.ESC の正当性を確認した後に、公開鍵証明書データCERC2から公開鍵データK C2、を取り出し、との公開鍵データK C2、を用いて、署名データSIG2、C2の正当性、すなわちキーファイルK Fの送信者の正当性を検証する。また、署名処理部189において、記憶部192から読み出した公開鍵データ K C3 C2、を用いて、キーファイルK F に格納された署名データSIG C1、ESC の正当性、すなわちキーファイルK F の作成者の正当性を検証する。

,~SDC,を復号した後に、作業用メモリ200に書 き込む。

65

【0215】ステップS51-5:図50に示す相互認 証部170と図49に示すAV圧縮・伸長用SAM16 3との間で相互認証を行った後に、SAM105,のA V圧縮・伸長用SAM管理部184は、作業用メモリ2 00 に記憶されているコンテンツ鍵データKcおよび権 利書データ106に格納された半開示パラメータデータ 199、並びにROM型の記録媒体130,のROM領 域131から読み出したコンテンツファイルCFに格納 10 133に書き込む。 されたコンテンツデータCを図49に示すAV圧縮・伸 長用SAM163に出力する。次に、AV圧縮・伸長用 SAM163において、コンテンツデータCがコンテン ツ鍵データKcを用いて半開示モードで復号された後に 伸長され、再生モジュール270に出力される。そし て、再生モジュール270において、AV圧縮・伸長用 SAM163からのコンテンツデータCが再生される。 【0216】ステップS51-6:ユーザによる図49 に示す操作部165の購入操作によってコンテンツの購 入形態が決定され、当該決定された購入形態を示す内部 20 [0220] < ROM型の記録媒体のコンテンツデータ 割り込みS810が、SAM1052 のCPU1100 に出される。

[0217]ステップS51-7:課金処理部187 は、操作信号S165に応じた利用制御データ166を 作成し、これを作業用メモリ200に書き込む。 ステップS51-8:作業用メモリ200から暗号化・ 復号部173に、コンテンツ鍵データKcおよび利用制 御データ166が出力される。暗号化・復号部173 は、作業用メモリ200から入力したコンテンツ鍵デー タKcおよび利用制御データ166を、記憶部192か 30 **ら読み出した記録用鍵データKstk 、メディア鍵データ** Кмео および購入者鍵データКрим を用いて順次に暗号 化して作業用メモリ200に書き込む。-

【0218】ステップS51-9:メディアSAM管理 部197において、作業用メモリ200から読み出し た、暗号化されたコンテンツ鍵データKcおよび利用制 御データ166と、SAMプログラム・ダウンロード・ コンテナSDC、~SDC、を用いて図44(C)に示 すキーファイルKF、が生成される。また、署名処理部 189において、図44 (C) に示すキーファイルKF ,のハッシュ値Hraが生成され、当該ハッシュ値Hraが メディア・ドライブSAM管理部855に出力される。 図50に示す相互認証部170と図49に示すメディア SAM133との間で相互認証を行った後に、メディア ・ドライブSAM管理部855は、キーファイルKF, およびハッシュ値Hょ、を、図49に示すメディア・ドラ ブSAM260を介してROM型の記録媒体130,の セキュアRAM領域132に書き込む。これにより、購 入形態が決定されたROM型の記録媒体130,が得ら れる。とのとき、課金処理部187が生成した利用制御 50 SAM105,とROM型の記録媒体130,のメディ

データ166および利用履歴データ108は、所定のタ イミングで、作業用メモリ200および外部メモリ20 1からそれぞれ読み出しされたEMDサービスセンタ1 02に送信される。なお、ROM型の記録媒体130, のメディアSAM133にキーファイルKFが格納され ている場合には、図49において点線で示されるよう に、SAM105。はメディアSAM133からキーフ ァイルKFを入力する。また、この場合に、SAM10 5、は、作成したキーファイルKF、をメディアSAM

[0219]ステップS51-10:SAM105, の CPU1100は、上述したROM型の記録媒体を用い て配給されたコンテツの購入形態を決定する処理が適切 に行われたか否かを、外部割り込みでホストCPU81 Oに通知する。なお、CPU1100は、上述したRO M型の記録媒体を用いて配給されたコンテツの購入形態 を决定する処理が適切に行われたか否かを示すS AMス テータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU81 0がポーリングによって当該フラグを読んでもよい。

の購入形態を決定した後に、RAM型の記録媒体に書き 込む場合の処理>以下、図52に示すように、AV機器 160, において購入形態が未決定のROM型の記録媒 体130、からセキュアコンテナ104を読み出して新 たなセキュアコンテナ104yを生成し、これをAV機 器160、に転送し、AV機器160、において購入形 態を決定してRAM型の記録媒体130、に書き込む際 の処理の流れを図53、図54、図55を参照しながら 説明する。なお、ROM型の記録媒体130,からRA M型の記録媒体130、へのセキュアコンテナ104y の転送は、図1に示すネットワーク機器160, および AV機器160, ~160. のいずれの間で行ってもよ い。図55は、当該処理のフローチャートである。

【0221】ステップS55-0:ユーザによる操作部 165の操作に応じて、購入形態が未決定のROM型の 記録媒体から読み出したセキュアコンテナをSAM10 5, に転送することを示す内部割り込みS810を、図 53に示すCPU1100が受ける。

ステップS55-1:SAM105,は、SAM登録リ ストを検証し、セキュアコンテナの転送先のSAM10 5, が正規に登録されているSAMであるか否かを検証 し、正規に登録されていると判断した場合にステップS 55-2以降の処理を行う。また、SAM105,は、 SAM105、がホームネットワーク内のSAMである か否かの検証も行う。

ステップS 5 5 - 2: SAM 1 0 5, とSAM 1 0 5, との間で相互認証が行われ、セッション鍵データKses が共有される。

[0222]ステップS55-3:AV機器160,の

アSAM133との間で相互認証を行い、ROM型の記 録媒体130、のメディア鍵データKwepaをSAM10 5、 に転送する。なお、メディア鍵データ K мео 3 を用い た暗号化をROM型の記録媒体130,のメディアSA M133において行う場合には、メディア鏌データK ***の転送は行わない。

[0223]ステップS55-4:AV機器160,の SAM105、とRAM型の記録媒体130、のメディ アSAM133との間で相互認証を行い、RAM型の記 録媒体130,のメディア鍵データKmenzをSAM10 10 5、に転送する。なお、メディア鍵データ Кысохを用い た暗号化をRAM型の記録媒体130,のメディアSA M133において行う場合には、メディア鍵データKの転送は行わない。

[0224]ステップS55-5:SAM105,は、 図53に示すように、メディア・ドライブSAM管理部 855を介して、ROM型の記録媒体130,のROM 領域131からコンテンツファイルCFおよびその署名 データSIG。ことを読み出し、これをSAM管理部19 鍵データKsams.sを用いて、これらの署名データSIG ,,,,,,,,を作成する。

[0225]ステップS55-6:SAM105,は、 図53に示すように、メディア・ドライブSAM管理部 855を介して、ROM型の記録媒体130,のセキュ アRAM領域132からキーファイルKFおよびその署 名データSIG, c,を読み出し、これをSAM管理部1 90に出力すると共に、署名処理部189において、秘 密鍵データK5AN3.5を用いて、これらの署名データSI G_{352,5AM}3が作成される。

[0226]ステップS55-7:SAM105,にお いて、記憶部192からSAM管理部190に公開鍵証 明書データCER、ALL およびその署名データSIG ,,,,,,,,が読み出される。

[0227]ステップS55-8:SAM105,の例 えばSAM管理部190において、図54に示すセキュ アコンテナ104yが作成される。

【0228】ステップS55-9:SAM105,の暗 号化・復号部171において、ステップS55-2で得 たセッション鍵データKses を用いて、セキュアコンテ 40 ナ104yが暗号化される。

[0229]ステップS55-10:SAM105,の SAM管理部190からAV機器160, に、セキュア コンテナ104 yが出力される。そして、SAM105 ,のCPUllOOからホストCPU8lOに、外部割 り込みで、上述した処理が適切に行われたか否かが通知 される。なお、CPU1100は、上述した処理が適切 に行われたか否かを示すSAMステータスレジスタのフ ラグを設定し、ホストCPU810がポーリングによっ て当該フラグを読んでもよい。SAM105,では、ホ 50 ステップS55-18:課金処理部187において、決

ストCPU810からの内部割り込みS810によるC PU1100の制御によって、図57に示すように、S AM管理部190を介してSAM105,から入力した 図54に示すセキュアコンテナ104 yが暗号化・復号 部171においてセッション鍵データKses を用いて復 号される。そして、当該復号されたセキュアコンテナ1 04y内のキーファイルKFおよびその署名データSI Gr.cr、SIGsso.sansと、公開鍵証明書データCER saw およびその署名データSIG, 51. Esc と、公開鍵証 明書データCER。およびその署名データSIG、LESC とが、作業用メモリ200に書き込まれる。

[0230]ステップS55-12:SAM105,の 署名処理部189において、セキュアコンテナ104y 内に格納された署名データSIG。.cp, SIG350.SAN3 の正当性、すなわちコンテンツファイルCFの作成者お よび送信者の正当性を確認する。

ステップS55-13:コンテンツファイルCFの作成 者および送信者が正当であると確認された後に、メディ ア・ドライブSAM管理部855を介してRAM型の記 0に出力すると共に、署名処理部189において、秘密 20 録媒体130,のRAM領域134にコンテンツファイ ルCFが書き込まれる。なお、コンテンツファイルCF は、ホストCPU810の制御によって、SAMを介さ ずに、RAM型の記録媒体130,のRAM領域134 に直接的に記録してもよい。

> [0231]ステップS55-14:署名処理部189 において、署名データSIG351.205 が署名検証され、 公開鍵証明書データCERsansの正当性が確認された後 に、公開鍵証明書データCERsansに格納された公開鍵 データKsansおよび公開鍵データKesc.,を用いて、署 30 名データSIG7.cp, SIG352.SAN3, SIGK1.ESCの 正当性、すなわちキーファイルKFの作成者および送信 者の正当性が確認される。

[-0232-]-ステップS55-15:キーファイルKF の作成者および送信者の正当性が確認されると、作業用 メモリ200からキーファイルKFが読み出されて暗号 化・復号部172に出力され、暗号化・復号部172に おいて、ライセンス鍵データKD、~KD、を用いて復 号された後に、作業用メモリ200に書き戻される。

【0233】ステップS55-16:作業用メモリ20 0 に記憶されている既に復号されたキーファイルKF に - 格納された権利書データ106が、利用監視部186に 出力される。そして、利用監視部186において、権利 書データ106に基づいて、コンテンツの購入形態およ び利用形態が管理(監視)される。

【0234】ステップS55-17:ユーザによる図5 2に示す操作部165の操作によってコンテンツの購入 ・利用形態が決定され、当該決定に応じた内部割り込み S810が、ホストCPU810からSAM105。の CPU1100に出される。

定された購入・利用形態に応じて利用制御データ166 および利用履歴データ108が生成され、これが作業用 メモリ200および外部メモリ201にそれぞれ書き込 まれる。利用制御データ166および利用履歴データ1 08は、所定のタイミングで、EMDサービスセンタ1 02に送信される。

【0235】ステップS55-19:コンテンツ鍵デー タK cおよび利用制御データ166が、作業用メモリ2 00から暗号化・復号部173に読み出され、暗号化・ 復号部173において記憶部192から読み出した記録 10 用鍵データKstr、メディア鍵データKneozおよび購入 者鍵データKrimを用いて順に暗号化され、メディアS AM管理部197に出力される。また、作業用メモリ2 00からメディアSAM管理部197に、キーファイル KFが出力される。

【0236】ステップS55-20:メディアSAM管 理部197において、図44 (C) に示すキーファイル KF, が作成され、キーファイルKF, がメディアSA M管理部197を介してRAM型の記録媒体130,の SAM管理部197を介して、キーファイルKFがRA M型の記録媒体130,のメディアSAM133に書き 込まれる。

[0237]ステップS55-21:SAM105,の CPU1100は、上述した処理が適切に行われたか否 かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。 なお、CPU1100は、上述した処理が適切に行われ たか否かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設 定し、ホストCPU810がポーリングによって当該フ ラグを読んでもよい。

【0238】以下、SAM105,~105,の実現方 法について説明する。SAM105,~105.の機能 をハードウェアとして実現する場合は、メモリを内蔵し たASIC型のCPUを用いて、そのメモリには、図2 2に示す各機能を実現するためのセキュリティー機能モ ジュールやコンテンツの権利処理をおこなうプログラム モジュールおよび鍵データなどの機密度の高いデータが 格納される。暗号ライブラリーモジュール(公開鍵暗 号、共通鍵暗号、乱数発生器、ハッシュ関数)、コンテ ンツの使用制御用のプログラムモジュール、課金処理の プログラムモジュールなど、一連の権利処理用のプログ ラムモジュールは、例えば、ソフトウェアとして実装さ れる。

【0239】例えば、図22に示す暗号化・復号部17 1などのモジュールは、例えば、処理速度の問題でハー ドウェアとしてASIC型のCPU内のIPコアとして 実装される。クロック速度やCPUコード体系などの性 能によっては、暗号化・復号部171をソフトウェアと して実装してもよい。また、図22に示す記憶部192 や、図22に示す機能を実現するためのプログラムモジ 50 ラムとしての意味があるように、すなわち前後のライン

ュールおよびデータを格納するメモリとしては、例え ば、不揮発メモリー(フラッシュ-ROM)が用いら れ、作業用メモリとしてはSRAMなどの高速書き込み 可能なメモリが用いられる。なお、その他にも、SAM 105,~105, に内蔵されるメモリとして、強誘電 体メモリー (FeRAM) を用いてもよい。また、SA M105,~105,には、その他に、コンテンツの利 用のための有効期限や契約期間などで日時の検証に使用 する時計機能が内蔵されている。

70

[0240]上述したように、SAM105,~105 ,は、プログラムモジュールや、データおよび処理内容 を外部から遮蔽した耐タンパ性の構造を持っている。S AM105,~105,を搭載した機器のホストCPU のバス経由で、当該SAMのIC内部のメモリに格納さ れている秘密性の高いプログラムおよびデータの内容 や、SAMのシステムコンフィギュレーション(System Configuration)関連のレジスタ群および暗号ライブラリ ーや時計のレジスタ群などの値が、読み出されたり、新 規に書き込まれたりしないように、すなわち、搭載機器 メディアSAM133に書き込まれる。また、メディア 20 のホストCPUが割り付けているアドレス空間内に存在 しないように、当該SAMでは、CPU側のメモリー空 間を管理するMMU (Memory Magagement Unit)を用い て、搭載機器側のホストCPUからは見えないアドレス 空間を設定する。また、SAM105, ~105, は、 X線や熱などの外部からの物理的な攻撃にも耐え得る構 造をもち、さらにデバッグ用ツール(ハードウエアIC E、ソフトウエアICE)などを用いたリアルタイムデ バッグ (リバースエンジニアリング) が行われても、そ の処理内容が分からないか、あるいは、デバッグ用ツー 30 ルそのものが I C製造後には使用できないような構造を している。SAM105,~105,自身は、ハードウ エア的な構造においては、メモリを内蔵した通常のAS - I-C型のG-P-U-であり、機能は当該C-P-Uを動作させる ソフトウェアに依存するが、暗号機能と耐タンパ性のハ ードウェア構造を有している点が、一般的なASIC型 のCPUと異なる。

> 【0241】SAM105、~105、の機能を全てソ フトウエアで実現する場合は、耐タンパ性を持ったモジ ュール内部で閉じてソフトウエア処理を行う場合と、通 常のセットに搭載されているホストCPU上のソフトウ エア処理で行い、当該処理のときにのみ解読することが 不可能となる仕掛けをする場合とがある。前者は、暗号 ライブラリモジュールが【Pコアではなく、通常のソフ トウェアモジュールとしてメモリに格納される場合と同 じであり、ハードウェアとして実現する場合と同様に考 えられる。一方、後者は、タンパーレジスタントソフト ウェアと呼ばれるもので、ICE(デバッガ)で実行状 況を解読されても、そのタスクの実行順序がバラバラで あったり(この場合には、区切ったタスク単体でプログ

に影響がでないようにタスク切りを行う)、タスクその ものが暗号化されており、一種のセキュア処理を目的と したタスクスケジューラ(MiniOS)と同様に実現 できる。当該タスクスケジューラは、ターゲットプログ ラムに埋め込まれている。

71

【0242】次に、図22に示すAV圧縮・伸長用SA M163について説明する。図22に示すように、AV 圧縮・伸長用SAM163は、相互認証部220、復号 部221、復号部222、伸長部223、電子透かし情 互認証部220は、AV圧縮・伸長用SAM163がS AM105、からデータを入力する際に、図30に示す 相互認証部170との間で相互認証を行ってセッション 鍵データKses を生成する。

[0243]復号部221は、SAM105、から入力 したコンテンツ鍉データKc、半開示パラメータデータ 199、ユーザ電子透かし情報用データ196およびコ ンテンツデータCを、セッション鍵データKses を用い て復号する。そして、復号部221は、復号したコンテ ンツ鍵データK c およびコンテンツデータC を復号部2 20 22に出力し、復号したユーザ電子透かし情報用データ 196を電子透かし情報処理部224に出力し、半開示 パラメータデータ199を半開示処理部225に出力す

[0244]復号部222は、半開示処理部225から の制御に基づいて、コンテンツ鍵データKcを用いて、 コンテンツデータCを半開示状態で復号し、復号したコ ンテンツデータCを伸長部223に出力する。また、復 号部222は、通常動作時にコンテンツデータCの全体 をコンテンツ鍵データKcで復号する。

【0245】伸長部223は、復号されたコンテンツデ ータCを伸長して、電子透かし情報処理部224に出力 する。 伸長部2-2-3 は、例えば、 図3-(A-)-に示すコン テンツファイルCFに格納されたA/V伸長用ソフトウ ェアを用いて伸長処理を行い、例えば、ATRAC3方 式で伸長処理を行う。

[0246] 電子透かし情報処理部224は、復号され たユーザ電子透かし情報用データ196に応じたユーザ 電子透かし情報を、復号されたコンテンツデータCに埋 め込み、新たなコンテンツデータCを生成する。電子透 かし情報処理部224は、当該新たなコンテンツデータ Cを再生モジュール169に出力する。このように、ユ ーザ電子透かし情報は、コンテンツデータCを再生する ときに、AV圧縮・伸長用SAM163において埋め込 まれる。なお、本発明では、コンテンツデータCにユー ザ電子透かし情報用データ196を埋め込まないように してもよい。

[0247] 半開示処理部225は、半開示パラメータ データ199に基づいて、例えば、コンテンツデータC のうち復号を行わないブロックと、復号を行うブロック 50 ート認証局92は、公開鍵データK_{ESC、}。の公開鍵証明

とを復号部222に指示する。また、半開示処理部22 5は、その他に、半開示パラメータデータ199に基づ いて、試聴時の再生機能を限定したり、試聴可能な期間 を限定するなどの制御を行う。

【0248】再生モジュール169は、復号および伸長 されたコンテンツデータCに応じた再生を行う。

【0249】以下、SAM105, ~105, の出荷時 におけるEMDサービスセンタ 1 0 2 への登録処理につ いて説明する。なお、SAM105, ~105. の登録 報処理部 $2\,2\,4$ および半開示処理部 $2\,2\,5$ を有する。相 10 処理は同じであるため、以下、 $S\,A\,M\,1\,0\,5$,の登録処 理について述べる。SAM105.の出荷時には、EM Dサービスセンタ102の鍵サーバ141によって、S AM管理部149を介して、図30などに示す記憶部1 92に以下に示す鍵データが初期登録される。また、S AM105、には、例えば、出荷時に、記憶部192な どに、SAM105,がEMDサービスセンタ102に 初回にアクセスする際に用いられるプログラムなどが記 憶される。すなわち、記憶部192には、例えば、図3 4において左側に「*」が付されているSAM105, の識別子SAM_ID、記録用鍵データKsta 、ルート 認証局2の公開鍵データK_{R-CA}、EMDサービスセンタ 102の公開鍵データK_{ESC.P}、SAM105,の秘密 鍵データKsami.s、公開鍵証明書データCERsamiおよ びその署名データSIGxxxesc、AV圧縮・伸長用SA M163およびメディアSAMとの間の認証用鍵データ を生成するための元鏌データが初期登録で記憶される。 なお、公開鍵証明書データCERsamiは、SAM105 、を出荷後に登録する際にEMDサービスセンタ102 からSAM105、に送信してもよい。

> 30 【0250】また、記憶部192には、SAM105. の出荷時に、図3に示すコンテンツファイルCFおよび キーファイルK F を読み込み形式を示すファイルリーダ が、--E-M-Dサービスセンタ-1-0-2-によって書き込まれ る。SAM105, では、コンテンツファイルCFおよ びキーファイルKFに格納されたデータを利用する際 に、記憶部192に記憶されたファイルリーダが用いら

【0251】ととで、ルート認証局2の公開鍵データK R-CAは、インターネットの電子商取引などでは一般的に 使用されているRSAを使用し、データ長は例えば10 24ビットである。公開鍵データK_{R-CA}は、図1に示す ルート認証局2によって発行される。また、EMDサー ビスセンタ102の公開鍵データKesc., は、短いデー タ長でRSAと同等あるいはそれ以上の強度を持つ楕円 曲線暗号を利用して生成され、データ長は例えば160 ビットである。但し、暗号化の強度を考慮すると、公開 鍵データKesc.。は192ビット以上であることが望ま しい。また、EMDサービスセンタ102は、ルート認 証局92に公開鍵データKgsc. , を登録する。また、ル

書データCERェsc を作成する。公開鍵データKェsc.p を格納した公開奠証明書データCERescは、好まし く、SAM105,の出荷時に記憶部192に記憶され る。との場合に、公開鍵証明書データCER ες には、ル ート認証局92の秘密鍵データK коот . s で署名されてい

【0252】EMDサービスセンタ102は、乱数を発 生してSAM105、の秘密鍵データKsam1.s、を生成 し、これとペアとなる公開鍵データKsani.pを生成す 局92の認証をもちって、公開鍵データK s 🗚 📭 の公開 裳証明書データCERsмェを発行し、これに自らの秘密 鍵データKesc.s を用いて署名データを添付する。すな わち、EMDサービスセンタ102は、セカンドCA (認証局) として機能を果たす。

[0253]また、SAM105, には、EMDサービ スセンタ102により、EMDサービスセンタ102の 管理下にある一意(ユニーク)な識別子SAM_IDが 割り当てられ、これがSAM105、の記憶部192に て管理される。

[0254]また、SAM105,は、出荷後、例え ば、ユーザによってEMDサービスセンタ102と接続 され、登録手続を行うと共に、EMDサービスセンタ l 02から記憶部192にライセンス鍵データKD,~K D, か転送される。すなわち、SAM105, を利用す るユーザは、コンテンツをダウンロードする前にEMD サービスセンタ102に登録手続が必要である。この登 録手続は、例えば、SAM105,を搭載している機器 (当該例では、ネットワーク機器160.)を購入した 30 ときに添付された登録用紙などを用いて、ユーザ本人が 自己を特定する情報(ユーザの氏名、住所、連絡先、性 別、決済口座、ログイン名、パスワードなど)を記載し て例えば郵便などのオフラインで行なわれる。SAM1 05,は、上述した登録手続を経た後でないと使用でき ない。

[0255] EMDサービスセンタ102は、SAM1 05,のユーザによる登録手続に応じて、ユーザに固有 の識別子USER_IDを発行し、例えば、SAM_I DとUSER_IDとの対応関係を管理し、課金時に利 用する。また、EMDサービスセンタ102は、SAM 105,のユーザに対して情報参照用識別子IDと、初 回に使用されるパスワードを割り当て、これをユーザに 通知する。ユーザは、情報参照用識別子IDとパスワー ドとを用いて、EMDサービスセンタ102に、例えば 現在までのコンテンツデータの利用状況(利用履歴)な どを情報の問い合わせを行なうことができる。また、E MDサービスセンタ102は、ユーザの登録時に、クレ ジットカード会社などに身分の確認を行なったり、オフ ラインで本人の確認を行なう。

【0256】次に、図34に示すように、SAM105 ,内の記憶部192にSAM登録リストを格納する手順 について説明する。図1に示すSAM105,は、例え ば、バス191としてIEEE1394シリアルバスを 用いた場合に、バス191に接続された機器の電源を立 ち上げたり、新しい機器をバス191に接続したときに 生成されるトポロジーマップを利用して、自分の系に存 在するSAM105、~SAM105、のSAM登録り ストを得る。なお、IEEE1394シリアルバスであ る。また、EMDサービスセンタ102は、ルート認証 10 るバス191に応じて生成されたトポロジーマップは、 例えば、図58に示すように、パス191にSAM10 5,~105, に加えてAV機器160, . 160, の SCMS処理回路105,,105。が接続されている 場合に、SAM105, ~105, およびSCMS処理 回路105。105。を対象として生成される。従っ て、SAM105.は、当該トポロジーマップから、S AM105, ~105, についての情報を抽出して図5 9に示すSAM登録リストを生成する。

【0257】そして、SAM105, は、図5.9に示す 格納されると共に、EMDサービスセンタ102によっ 20 SAM登録リストを、EMDサービスセンタ102に登 録して署名を得る。これらの処理は、バス191のセッ ションを利用してSAM105, が自動的に行い、EM Dサービスセンタ102にSAM登録リストの登録命令 を発行する。EMDサービスセンタ102は、SAM1 05、から図59に示すSAM登録リストを受けると、 有効期限を確認する。そして、EMDサービスセンタ1 02は、登録時にSAM105、より指定された決済機 能の有無を参照して対応する部分の設定を行う。また、 EMDサービスセンタ102は、予め保持している図6 0 に示すリボケーションリストCRLをチェックしてS AM登録リスト内のリボケーションフラグを設定する。 リボケーションリストは、例えば、不正使用などを理由 にEMDサービスセンタ1-02によって使用が禁止され ている(無効な)SAMのリストである。各SAMは他 のSAMと通信を行う際に、リボケーションリストによ って通信相手のSAMが無効にされている場合には、当 該通信相手のSAMとの通信を停止する。また、EMD サービスセンタ102は、決済時にはSAM105,に 対応するSAM登録リストを取り出し、その中に記述さ れたSAMがリポケーションリストに含まれているかを 確認する。また、EMDサービスセンタ102は、SA M登録リストに署名を添付する。これにより、図61に 示すSAM登録リストが作成される。なお、SAMリボ ケーションリストは、同一系の(同一のバス191に接 続されている)SAMのみを対象として生成され、各S AMに対応するリボケーションンフラグによって、当該 SAMの有効および無効を示している。

【0258】なお、リボケーションリストCRLの更新 は、例えば、EMDサービスセンタ102からSAMに 50 放送される更新データに応じて、SAM内部で自動的に

行なうことが好ましい。

【0259】以下、SAMが持つセキュリティ機能について説明する。SAMは、セキュリティに関する機能として、共通鍵暗号方式のDES(Triple DES/AES)、公開鍵暗号方式の楕円曲線暗号(署名生成/検証EC-DSA、共有鍵生成EC-DH、公開鍵暗号EC-Elcamal),任箱関数のハッシュ関数SHA-1,乱数生成器(真性乱数)の暗号ライブラリーの1P部品を有している。相互認証、署名生成、署名検証、共有鍵(セッション鍵)作成(配送)には公開鍵暗号方式(楕円曲線暗号)が用いられ、コンテンツの暗号、復号には共通鍵暗号(DES)が用いられ、署名生成、検証の中のメッセージ認証に圧縮関数(ハッシュ関数)が用いられる。

75

【0260】図62は、SAMが持つセキュリティ機能 を説明するための図である。SAMが管理するセキュリ ティー機能は、コンテンツに関連する暗号、復号処理を つかさどるアプリケーション層でのセキュリティー機能 (1) と、通信相手と相互認証をしてセキュアな通信路 を確保する物理層のセキュリティー機能(2)との2種 類がある。EMDシステム100では、配信されるコン 20 テンツデータCはすべて暗号化され、決済と同時に鍵の 購入手続きをすることを前提としている。権利書データ 106は、コンテンツデータCと一緒にイン・バンド方 式で送られることを前提としているので、ネットワーク の媒体と関係のない層でそのデータが管理され、衛星、 地上波、ケーブル、無線、記録媒体(メディア)などの 流通経路によらず、共通な権利処理システムを提供でき る。具体的には、権利書データ106をネットワークの 物理層のプロトコルのヘッダに挿入したりすると、使用 するネットワークによって、挿入するデータが同じで も、ヘッダのどこに挿入するかを各々のネットワークで 決めないといけない。

でキーファイルKFの暗号化は、アプリケーション層での保護を意味している。相互認証は、物理層やトランスポート層で行ってもよいし、アプリケーション層で行ってもよい。物理層に暗号機能を組み込むことは、使用するハードウエアに暗号機能を組み込むことを意味している。送信、受信の両者間のセキュアの通信路を確保することが相互認証の本来の目的なので物理層で実現できるとが望ましいが、実際はトランスポート層で実現し、伝送路によらないレベルでの相互認証が多い。

[0262] SAMが実現するセキュリティ機能には、 004は、データ 通信先の相手の正当性を確認するための相互認証と、ア フリケーション層での課金処理をともなうコンテンツデ 3に出力することである。機器間で通信を行う データの読み出しての8AM相互間での相互認証は、通常、アプリケーション層レベルに実装されるが、トランスボート層や物理 アウルベルに実装されるが、トランスボート層や物理 層などの他のレイヤに実装されてもよい。物理層に実装 て、コンテンツラする相互認証は、5C1394CP(Content Protecti 50 的に回避される。

on)を利用する。1394CPは1394LINKIC (ハードウエア)のIsochronousChannel に共通鍵暗号であるM6が実装されてあり、Asynchronous Channelによる相互認証(楕円曲線暗号、ハッシュ関数を利用した共通鍵暗号)の結果、生成されるセッション鍵をIsochronous Channel のM6に転送し、M6による共通鍵暗号を実現する。

[0263] SAM相互間の相互認証を物理層のハードウエア上に実装する場合には、公開鍵暗号(楕円曲線暗10号)を利用した相互認証で生成されたセッション鍵をホストCPUを介して1394LINKICのM6に転送し、1394CPで生成されたセッション鍵と併用してコンテンツデータの暗号化を行う。また、SAM相互間の相互認証をアプリケーション層で行う場合には、SAM内部の共通鍵暗号ライブラリ(DES/Triple DES/AES)を使って暗号化を行う。

[0264]本実施形態では、例えば、SAM相互間の相互認証をアプリケーション層に実装し、1394CPによる相互認証を1394LINKICという物理層 (ハードウエア)に実装する。この場合に、課金処理をともなうコンテンツデータの暗号化および復号はアプリケーション層で行われるが、アプリケーション層は一般ユーザから簡単にアクセスでき、時間無制限に解析される可能性があるため、当該課金処理をともなう処理に関しては、本実施形態では、外部から処理内容をいっさいモニタ(監視)できない耐タンパ性をもったハードウエア内部で行っている。これがSAMを耐タンパ性の構造を持ったハードウエアで実現する最大の理由である。なお、当該課金処理をホストCPU内で行う場合は、CPUに耐タンパ性のソフトウェアを実装する。

【0265】以下、図1に示すユーザホームネットワー ク103内の例えばネットワーク機器160,内での各 種のSAMに搭載形態の一例を図6-3を参照しながら説・・・ 明する。図63に示すように、ネットワーク機器160 ,内には、ホストCPU810,、SAM105,、ダ ウンロードメモリ167、メディア・ドラブSAM26 O、ドライブCPU1003、DRAMなどのショック ブルーフ (Shock Proof: 耐振動用) メモリ1004を有 する。ダウンロードメモリ167と、ショックブルーフ メモリ1004の一部の記憶領域は、SAM105, お よびホストCPU810、の双方からアクセス可能な共 有メモリとして用いられる。ショックブルーフメモリ1 004は、データバス1002を介して入力したコンテ ンツデータを蓄積した後にAV圧縮・伸長用SAM16 3に出力することで、記録媒体130からのコンテンツ データの読み出し動作が振動などに要因で途切れた場合 でも、AV圧縮・伸長用SAM163に連続してコンテ ンツデータCを出力することを可能にする。これによっ て、コンテンツデータの再生出力が途切れることが効果

[0266] ダウンロードメモリ167は、メモリコン トローラ、バスアービターおよびブリッジの機能を持つ モジュール1005を介して、ホストCPUバス100 0に接続されている。図64は、モジュール1005の 内部およびその周辺の構成を詳細に示した図である。図 64亿示すように、モジュール1005は、コントロー ラ1500およびバスアービタ/バスブリッジ1501 を有する。コントローラ1500は、ダウンロードメモ リ167としてDRAMを用いた場合に、DRAMI/ Fとして機能し、ダウンロードメモリ167との間にr /w線、アドレスバス、CAS ̄線およびRAS ̄線を 有している。バスアービタ/バスブリッジ1501は、 ホストCPUバス1000のアービトレーション等を行 い、ダウンロードメモリ167との間にデータパスを有 し、コントローラ1500との間に r / w線、アドレス バスおよびReady線を有し、SAM1051 との間 にCS(Chip Select) 線、ェ/w線、アドレスパス、デ ータバスおよびReady線を有し、ホストCPUバス 1000に接続されている。ホストCPUバス1000 には、バスアービタ/バスブリッジ1501、ホストC 20 PU810、およびSAM105、が接続されている。 ホストCPUバス1000は、CS線、r/w線、アド レスバス、データバスおよびR e a d y線を有する。 [0267] ダウンロードメモリ167およびショック プルーフメモリ1004には、前述したコンテンツファ イルCF およびキーファイルKF などが記憶される。シ ョックプルーフメモリ1004の記憶領域のうち共有メ モリとしては用いられる記憶領域以外の記憶領域は、デ ータバス1002を介してメディア・ドラブSAM26 Oから入力したコンテンツデータをAV圧縮・伸長用S 30 のデータ転送を制御する。 AM163に出力するまで一時的に記憶するために用い

77

【0268】AV圧縮・伸長用SAM163は、ホスト CPUパス1000を介してダウンロードメモリ167 との間でデータ転送を行い、データバス1002を介し てメディア・ドラブSAM260との間でデータ転送を 行う。

られる。

[0269]ホストCPUパス1000には、ダウンロ ードメモリ167の他に、SAM105,、AV圧縮・ 伸長用SAM163およびDMA (Direct Memory Acces 40 s)1010が接続されている。DMA1010は、ホス トCPUバス1000を介したダウンロードメモリ16 7へのアクセスを、ホストCPU810,からの命令に 応じて、統括的に制御する。また、ホストCPUパス1 000は、1394シリアル・インターフェースのLI NK層を用いてユーザホームネットワーク103内の他 のSAM105、~105、と通信を行なう際に用いら

[0270] ドライブCPUパス1001には、ドライ ブCPU1003、メディア・ドラブSAM260、R 50 続されたデバイスとして扱われる。SAM105、およ

Fアンプ1006、メディアSAMインターフェイス1 007およびDMA1011が接続されている。 ドライ プCPU1003は、例えば、ホストCPU810,か **らの命令を受けて、ディスク型の記録媒体130にアク** セスを行う際の処理を統括的に制御する。この場合に、 ホストCPU810,がマスタとなり、ドライブCPU 1003がスレーブとなる。ドライブCPU1003 は、ホストCPU810、から見てI/Oとして扱われ る。ドライブCPU1003は、例えばRAM型などの 記録媒体130にアクセスを行う際のデータのエンコー ドおよびデコードを行う。ドライブCPU1003は、 RAM型の記録媒体130がドライブにセットされる と、RAM型の記録媒体130がSAM105, による 権利処理の対象となる(EMDシステム100の対象と なる) 記録媒体であるか否かを判断し、当該記録媒体で あると判断した場合に、そのことをホストCPU810 ,に通知すると共に、メディア・ドラブSAM260に メディアSAM133との間の相互認証などを行うこと を指示する。

【0271】メディアSAMインターフェイス1007 は、ドライブCPUバス1001を介した記録媒体13 OのメディアSAM133に対してのアクセスを行う際 のインターフェイスとして機能する。DMA 1 0 1 1 は、例えば、ドライブCPU1003からの命令に応じ て、ドライブCPUバス1001およびデータバス10 02を介したショックプルーフメモリ1004へのメモ リアクセスを統括的に制御する。 DMA1011は、例 えば、データバス1002を介した、メディア・ドラブ SAM260とショックプルーフメモリ1004との間

[0272]図63に示す構成では、例えば、SAM1 05、と記録媒体130のメディアSAM133との間 で相互認証などの通信を場合には、ホストCPU810 ,の制御に基づいて、ホストCPUバス1000、ホス トCPU810、、ドライブCPU1003内のレジス タ、ドライプCPUバス1001およびメディアSAM インターフェイス1007を介して、SAM105、と メディアSAM133との間でデータが転送される。ま た、記録媒体130にアクセスを行う場合には、メディ ア・ドラブSAM260とメディアSAM133との間 で相互認証が行われる。また、前述したように、ダウン ロードメモリ167およびショックプルーフメモリ10 O 4 にアクセスを行うために、A V圧縮・伸長用SAM 163においてデータを圧縮または伸長する場合には、 SAM105、とAV圧縮・伸長用SAM163との間 で相互認証が行われる。

[0273] 本実施形態では、図63において、SAM 105、およびAV圧縮・伸長用SAM163は、ホス トCPU810, からは、I/Oインターフェイスに接

、に通知する。

びA V圧縮・伸長用SAM163とホストCPU810 1 との間の通信およびデータ転送は、メモリ I / O&ア ドレスデコーダ1020の制御に基づいて行われる。 と のとき、ホストCPU810,がマスタ(Master)にな り、SAM105、およびAV圧縮・伸長用SAM16 3がスレーブ(Slave) になる。SAM105、およびA V圧縮・伸長用SAM163は、ホストCPU810, からの命令に基づいて要求された処理を行い、必要に応 じて、当該処理の結果をホストCPU810、に通知す ブSAM260は、ドライブCPU1003からはI/ 〇インターフェイスに接続されたデバイスとして扱われ る。メディアSAM133およびメディア・ドラブSA M260とドライブCPU1003との間の通信および データ転送は、メモリI/O&アドレスデコーダ102 1の制御に基づいて行われる。このとき、ドライブCP U1003がマスタになり、メディアSAM133およ びメディア・ドラブSAM260がスレーブになる。 メ ディアSAM133およびメディア・ドラブSAM26 0は、ドライブCPU1003からの命令に基づいて要 20 求された処理を行い、必要に応じて、当該処理の結果を ドライブCPU1003に通知する。

[0274]また、ダウンロードメモリ167およびシ ョックプルーフメモリ1004に対してのコンテンツフ ァイルCFおよびキーファイルKFに関するアクセス制 御は、SAM105、が統括的に行ってもよいし、ある いはコンテンツファイルCFのアクセス制御をホストC PU810、が行い、キーファイルKFのアクセス制御 をSAM105,が行ってもよい。

【0275】ドライブCPU1003によって記録媒体 130から読み出されたコンテンツデータCは、RFア ンプ1006およびメディア・ドラブSAM260を経 て、ショックブルーフメモリ1004に格納され、その 後、AV圧縮・伸長用SAM163において伸長され る。伸長されたコンテンツデータはD/A変換器にお い、2てデジタルからアナログに変換され、当該変換に よって得られたアナログ信号に応じた音響がスピーカか ち出力される。このとき、ショックブルーフメモリ10 04は、記録媒体130の離散的に位置する記録領域か ら非連続的に読み出された複数のトラックのコンテンツ データCを一時的に格納した後に、AV圧縮・伸長用S AM163に連続して出力してもよい。

【0276】以下、図63に示すユーザホームネットワ ーク103内の各種のSAMのマスタ・スレーブ関係を 説明する。例えば、購入形態を決定したコンテンツデー タを記録媒体130に記録する場合には、図65に示す ように、ホストCPU810,が、その!/Oデバイス であるSAM105、に、当該コンテンツデータの購入 形態決定を行う旨を内部割り込みによって指示すると共 に、記録媒体130のメディアSAM133と相互認証 50 ンツデータの再生処理を行う場合には、図67に示すよ

を行って、記録媒体130にコンテンツデータを記録す る。このとき、ホストCPU810、がマスタとなり、 SAM105、および記録媒体130がスレーブとな る。記録媒体130も、ホストCPU810,からはI /Oデバイスとして扱われる。SAM105, は、ホス トCPU810、から上記内部割り込みを受けると、記 録媒体130のメディアSAM133と通信を行って、 コンテンツデータの購入形態を決定すると共に、コンテ ンツ鍵データKcなどの所定の鍵データをメディアSA る。また、メディアSAM133およびメディア・ドラ 10 M133に書き込む。そして、SAM105,は、当該 処理が終了すると、ホストCPU810、に対しての外 部割り込み、あるいはホストCPU810、からのボー リングによって、当該処理の結果をホストCPU810

> [0277]また、例えば、記録媒体に記録された既に 購入形態が決定されたコンテンツデータの再生を行う場 合には、図66に示すように、ホストCPU810.か ちSAM105、に対して、当該再生を行う旨の指示が 内部割り込みによって出される。SAM105,は、当 該内部割り込みを受けると、記録媒体130のメディア SAM133からキーファイルKFなどの鍵データブロ ックを読み出し、当該鍵データブロックに格納された利 用制御データ166などに基づいて、コンテンツデータ の再生処理を行う。SAM105、は、AV圧縮・伸長 用SAM163に、記録媒体130から読み出したコン テンツデータの伸長処理を行う旨の指示を内部割り込み によって出す。AV圧縮・伸長用SAM163は、当該 内部割り込みをSAM105,から受けると、記録媒体 130から読み出したコンテンツデータのデスクランブ ル処理、電子透かし情報の埋め込み処理および検出処 理、並びに伸長処理を行った後に、当該コンテンツデー タをD/A変換回路などを介して出力して再生を行う。 そして、A-V圧縮・伸長用SAM163は、当該再生処 理が終了すると、その旨をSAM105、に通知する。 SAM105, は、AV圧縮・伸長用SAM163か ら、当該再生処理が終了した旨の通知を受けると、その 旨を外部割り込み等でホストCPU810、に通知す る。との場合に、ホストCPU810,とSAM105 ,との関係では、ホストCPU810,がマスタとな り、SAM105、がスレーブとなる。また、SAM1 05、とAV圧縮・伸長用SAM163との関係では、 SAM105,がマスタとなり、AV圧縮・伸長用SA M163がスレーブとなる。また、上述した実施形態で は、AV圧縮・伸長用SAM163をSAM105,の スレーブとなるようにしたが、AV圧縮・伸長用SAM 163をホストCPU810, のスレーブとなるように

[0278]また、例えば、コンテンツデータの権利処 理を行うことなく、記録媒体130に記録されたコンテ

うに、ホストCPU810, からAV圧縮・伸長用SA M163に、内部割り込みによって、再生処理を行う旨 の指示が出される。また、ホストCPU810, からメ ディア・ドラブSAM260K、内部割り込みによっ て、記録媒体130からコンテンツデータを読み出す旨 の指示が出される。メディア・ドラブSAM260は、 上記内部割り込みを受けると、記録媒体130から読み 出したコンテンツデータをデコード部でデコードした後 に、ショックプルーフメモリ1004に格納する。そし て、メディア・ドラブSAM260は、当該処理を終了 すると、その旨を外部割り込みによってホストCPU8 10、に通知する。ショックブルーフメモリ1004に 格納されたコンテンツデータは、AV圧縮・伸長用SA M163によって読み出され、AV圧縮・伸長用SAM 163において、デスクランブル処理、電子透かし情報 の埋め込み処理および検出処理、並びに伸長処理を行っ た後に、D/A変換回路などを介して再生出力される。 AV圧縮・伸長用SAM163は、当該再生処理が終了 すると、その旨を外部割り込みによってホストCPU8 10, に通知する。この場合に、ホストCPU810, がマスタとなり、AV圧縮・伸長用SAM163および メディア・ドラブSAM260がスレーブとなる。

81

[0279]以下、ユーザホームネットワーク103内 の各種のSAMが上述した機能を実現するために備える 回路モジュールについて説明する。ユーザホームネット ワーク103内のSAMとしては、前述したように、購 入形態の決定などの権利処理 (利益分配) に係わる処理 を行うSAM105(105,~105,)と、記録媒 体に設けられるメディアSAM133と、AV圧縮・伸 長用SAM163と、メディア・ドラブSAM260と がある。以下、これらのSAMに設けられる回路モジュ ールをそれぞれ説明する。

-【-0-2-8-0-】-<権利処理用のS-A-Mの第-1-形態>図6-8 は、権利処理用のSAM105aの回路モジュールを説 明するための図である。図68に示すように、SAM1 05att, CPU1100, DMA1101, MMU1 102、I/Oモジュール1103、マスクROM11 04、不揮発性メモリ1105、作業用RAM110 6、公開鍵暗号モジュール1107、共通鍵暗号モジュ ール1108、ハッシュ関数モジュール1109、(真 性) 乱数発生器1110、リアルタイムクロックモジュ ール1111、外部バスI/F1112を有する耐タン バ性のハードウェア (Tamper Registant H/W) (本発明の 回路モジュール)である。ととで、CPU1100が本 発明の演算処理回路に対応し、マスクROM1104、 不揮発性メモリ1105および作業用RAM1106が 本発明の記憶回路に対応し、共通鍵暗号モジュール 1 1 08が本発明の暗号処理回路に対応し、外部パスI/F 1112が本発明の外部パスインターフェイスに対応し ている。また、後述する図64の内部バス1120,1 50 2,173の機能の一部を実現し、相互認証、相互認証

121が本発明の第1のバスに対応し、外部バス112 3が本発明の第2のバスに対応している。また、内部バ ス1120が本発明の第3のバスに対応し、内部バス1 121が本発明の第4のバスに対応している。また、外 部パス I / F 1 1 1 2 が本発明の第 1 のインターフェイ ス回路に対応し、バスI/F回路1116が本発明の第 2のインターフェイス回路に対応している。また、内部 バス1122が本発明の第5のバスに対応し、I /Oモ ジュールが本発明の第3のインターフェイス回路に対応 10 し、バス I / F 回路 1 1 1 7 が本発明の第4のインター フェイス回路に対応している。

[0281]図30に示すSAM105, の機能モジュ ールと、図68に示す回路モジュールとの関係を簡単に 説明する。CPU1100は、例えば、マスクROM1 104および不揮発性メモリ1105に記憶されたプロ グラムを実行して、図30k示すCPU1100、課金 処理部187および利用監視部186の機能を実現す る。DMA1101は、CPU1100からの命令に応 じて、図22に示すダウンロードメモリ167および図 30に示す記憶部192に対してのアクセスを統括的に 制御する。MMU1102は、図22に示すダウンロー ドメモリ167および図30に示す記憶部192のアド レス空間を管理する。I/Oモシュール1103は、例 えば、図30に示すメディアSAM管理部197の一部 の機能を実現する。マスクROM1104には、SAM 105aの初期化プログラムやインテグリティチェック (Integrity Check) プログラムなどの改変しないプログ ラムおよびデータが製造時に記憶され、図30に示す記 憶部192の一部の機能を実現する。不揮発性メモリ1 105は、改変する可能性のある例えば暗号化プログラ ムや鍵データなどを記憶し、図30に示す記憶部192 の一部の機能を実現する。作業用RAM1106は、図 3-0 に示す作業用メモリ2-0-0 に対応している-----【0282】公開鍵暗号モジュール1107は、図30 に示す署名処理部189の機能の一部を実現し、例え は、公開鍵暗号方式を用いた、メディアSAM133等 と間の相互認証、SAM105の署名データの作成、署 名データ(EMDサービスセンタ102、コンテンツブ ロバイダ101、第2実施形態の場合にはサービスプロ バイダ310の署名データ)の検証、データ量の少ない データ (キーファイルKFなど) の転送を行う際の当該 データの暗号化および復号、並びに、鍵共有を行う際に 用いられる。公開鍵暗号モジュール1107は、回路モ ジュールとして実現してもよいし(H/W IP Solution)、 不揮発性メモリ1105に記憶した公開鍵暗号プログラ ムをCPU1100において実行して実現してもよい(S /W IPSolution).

[0283] 共通鍵暗号モジュール1108は、図30 に示す署名処理部189、暗号化・復号部171,17

によって得た共通鍵であるセッション鍵データKses を 用いたデータの暗号化および復号を行う際に用いられ る。共通鍵暗号方式は、公開鍵暗号方式に比べて高速処 理が可能であり、例えば、コンテンツデータ(コンテン ツファイルCF) などのデータ量が大きいデータを暗号 化および復号する際に用いられる。共通鍵暗号モジュー ル1108は、回路モジュールとして実現してもよいし (H/W IP Solution) 、不揮発性メモリ1105に記憶し た共通鍵暗号プログラムをCPUlllOOにおいて実行 証は、公開鍵暗号モジュール1107による暗号・復号 および共通鍵暗号モジュール1108による暗号・復号 の何れか一方あるいは双方を採用する。また、共通鍵暗 号モジュール110·8 は、コンテンツ鏌データK c をラ イセンス鍵データK Dを用いて復号する。

【0284】ハッシュ関数モジュール1109は、図3 0に示す署名処理部189の機能の一部を実現し、署名 データを作成する対象となるデータのハッシュ値を生成 する際に用いられる。具体的には、ハッシュ関数モジュ ール1109は、コンテンツプロバイダ101およびE 20 MDサービスセンタ102などの署名データや、図44 に示すセキュアコンテナ104xのキーファイルKF、 のハッシュ値Hcaを検証する際に用いられる。ハッシュ 関数モジュール1109は、回路モジュールとして実現 してもよいし(H/W IPSolution)、不揮発性メモリ110 5に記憶したハッシュ回路モジュールをCPU1100 において実行して実現してもよい(S/W IP Solution)。 【0285】乱数発生器1110は、例えば、図30に 示す相互認証部170の機能の一部を実現する。 リアル タイムクロックモジュール 1 1 1 1 は、リアルタイムの 時刻を発生する。当該時刻は、例えば、有効期限付きの ライセンス鍵データK Dを選択する場合や、利用制御デ ータ166によって示される有効期限の要件を満たされ ているか否かを判断する際に用いられる。外部バス 1/ F1112は、図30に示すコンテンツプロバイダ管理 部180、ダウンロードメモリ管理部182およびEM Dサービスセンタ管理部185の一部を機能を実現す

[0286] 図69は、SAM105a内のハードウェ ア構成を説明するための図である。図69において、図 68に示したものと同じ回路モジュールには、図68と 同じ符号を付している。図69に示すように、SAM1 05a内では、SAM·CPUバス1120を介してC PU1100、マスクROM1104および不揮発性メ モリ1105が接続されている。内部パス1121に は、DMA1101が接続されている。内部バス112 2には、I'C・インターフェイス1130、メディア SAM・インターフェイス1131、MS (Memory Stic k)・インターフェイス1132およびICカード・イン ターフェイス1133が接続されている。メディアSA 50

M・インターフェイス1131は記録媒体130のメデ ィアSAM133との間でデータ転送を行う。MS・イ ンターフェイス1132はメモリスティック1140と の間でデータ転送を行う。ICカード・インターフェイ ス1133はICカード1141との間でデータ転送を

【0287】外部バス1123には、公開鍵暗号モシュ ール1107、共通鍵暗号モジュール1108、ハッシ ュ関数モジュール1109、乱数発生器1110、リア して実現してもよい(S/W IP Solution)。なお、相互認 10 ルタイムクロック生成モジュール1111、外部バスI /F1112および外部メモリI/F1140が接続さ れている。外部バス I / F 1 1 1 2 は、図 6 3 に示す外 部メモリ201が接続される。外部メモリI/F114 0は、図63に示すホストCPUバス1000に接続さ れる。

> [0288] SAM・CPUバス1120と内部バス1 121とは、バス・インターフェイス116を介して接 続されている。内部バス1122と内部バス1121と は、バス・インターフェイス1117を介して接続され ている。内部バス1121と外部バス1123とは、バ ス・インターフェイス1115を介して接続されてい

[0289] バス・インターフェイス1115内には、 SRAM1155およびSAMステータスレジスタ11 56が設けられている。SRAM1155は、後述する ように、SAMステータスレジスタ1156には、前述 したように、第1のSAMステータスレジスタおよび第 2のSAMステータスレジスタがある。第1のSAMス テータスレジスタには、ホストCPU810, によって 読み出される、SAM105,のステータス(状態)を 示すフラグが設定される。第2のSAMステータスレジ スタには、ホストCPU810、からタスク実行の依頼 が出されているか否かのステータスをSAM-1-05.--の 内部のCPUから読みにいくフラグが設定される。

[0290] DMA1101は、CPU1100からの 命令に応じて、内部パス1121を介した、マスクRO M1104、不揮発性メモリ1105および作業用RA M1106に対してのアクセスを統括的に制御する。 M MU1113は、マスクROM1104、不揮発性メモ リ1105、作業用RAM1106、図63に示すダウ ンロードメモリ167のメモリ空間を管理する。アドレ スデコーダ1114は、内部パス1121と外部パス1 123との間でデータ転送を行う際に、アドレス変換を 行う。また、書き込みロック制御回路1135は、CP U1100からのロック鍵データに基づいて、フラッシ ュROMに対してのデータの書き込みおよび消去をブロ ック単位で管理する。

[0291]次に、権利処理用のSAM105aのアド レス空間を説明する。図70は、権利処理用のSAM1 05 aのアドレス空間を説明するための図である。図7

0に示すように、権利処理用のSAM105aのアドレ ス空間には、開始アドレスから順に、例えば、ブートプ ログラム、システムコンフィギュレーション、フラッシ ュROM、所定のプログラム、フラッシュROMのデバ イスドライバ、不揮発性メモリのデバイスドライバ、図 69に示す作業用RAM1106、所定のプログラム、 作業用RAM1106、所定のプログラム、図69に示 すSRAM1155、外部メモリ201、Key_TO C/File_System、SAM登録リスト、利用 1108のレジスタ、図69に示す公開鍵暗号モジュー ル1107のレジスタ、図69に示すハッシュ関数モジ ュール1109のレジスタ、図69に示す乱数発生器1 110のレジスタ、図69に示すリアルタイムクロック モジュール1111のレジスタ、現在時刻レジスタ、有 効期限レジスタ、コントロールレジスタ、ICカードの インターフェイス、メディアSAMのインターフェイ ス、メモリスティックのインターフェイス、I² Cバス のインターフェイスに割り当てられている。

てられたアドレス空間内には、図69に示すDMA11 01およびSAMステータスレジスタ1156が割り当 てられている。また、フラッシュROMに割り当てられ たアドレス空間内には、メインルーチン(カーネル)、 割り込みプログラム、当該割り込みプログラムによって 呼び出されるサブルーチン、コマンド解析部(コマンド と割り込みプログラムの開始アドレスの対応表)、割り 込みベクタテーブルが割り当てられている。図70に示 すSAM105aのアドレス空間のうち、SAMステー タスレジスタ1156およびSRAM1155は、ホス 30 トCPU810との共有メモリ空間として用いられる。 [0293]次に、図63に示すホストCPU810, のアドレス空間を説明する。図71は、図63に示すホ ストCPU810、のアドレス空間を説明するための図 である。図71に示すように、ホストCPU810, の アドレス空間は、開始アドレスから順に、例えば、ブー トプログラム、システムコンフィギュレーション、コー ドが記憶されるROM、データが記憶されるRAM、作 業用RAM、図63に示すSAM105、との共有メモ リ、図63に示すAV圧縮・伸長用SAM163との共 40 有メモリ、図63に示すメディア・ドラブSAM260 との共有メモリおよび外部デバイスが割り当てられてい る。図63に示すSAM105、との共有メモリには、 図69に示すSRAM1155およびSAMステータス レジスタ1156が割り当てられている。

【0294】<権利処理用のSAMの第2形態>図72 は、権利処理用のSAM105bの回路モジュールを説 明するための図である。図72では、SAM105aの 構成要素と同じものには、図69と同じ符号を付してい る。図72に示すように、SAM105bは、セキュア 50

メモリ105ba、ホストCPU810、耐タンパ性ソ フトウェア1130、1/Oモジュール1103を用い て実現される。SAM105bでは、ホストCPU81 0において、耐タンパ性ソフトウェア1130を実行す ることで、図68に示すCPUllOOと同じ機能を実 現する。耐タンパ性ソフトウェア1130は、前述した ように、耐タンパ性を持ったモジュール内部で閉じたソ フトウェアであり、解読および書き換え困難なソフトウ ェアである。セキュアメモリ105baには、マスクR 履歴データ108、図69に示す共通鍵暗号モジュール 10 OM1104、不揮発性メモリ1105、作業用RAM 1106、公開鍵暗号モジュール1107、共通鍵暗号 モジュール1108、ハッシュ関数モジュール110 9、(真性) 乱数発生器1110、リアルタイムクロッ クモジュール1111および外部バス I / F 1112を 有する耐タンパ性のハードウェアである。なお、公開鍵 暗号モジュール1107、共通鍵暗号モジュール110 8 およびハッシュ関数モジュール1109は、回路モジ ュールとして実現してもよいし(H/W IP Solution)、そ れぞれ不揮発性メモリ1105に記憶した公開鏌暗号プ [0292]システムコンフィギュレーションに割り当 20 ログラム、共通鍵暗号プログラムおよびハッシュ関数プ ログラムをホストCPU810において実行して実現し てもよい(S/W IP Solution)。

[0295]以下、前述したメディアSAM133の構 成の一例を説明する。図73は、メディアSAM133 の回路モジュールを説明するための図である。図73に 示すように、メディアSAM133は、CPU120 0、DMA1201、I/Oモジュール1203、マス クROM1204、不揮発性メモリ1205、作業用R AM1206、公開鍵暗号モジュール1207、共通鍵 暗号モジュール1208、ハッシュ関数モジュール12 09、(真性) 乱数発生器1210を有する耐タンパ性 のハードウェア(Tamper Registant H/M)である。

- [-0 2 9 6-] - C-P U-1-2-0-0は、耐タンパ性のハードウ ェア内の各回路の制御を行う。

[0297]作業用RAM1106は、図30に示す作 業用メモリ200に対応している。 公開鍵暗号モジュー ル1207は、例えば、公開鍵暗号方式を用いた、例え ば(1):図63に示すSAM105、およびドライブ CPU1003等と間の相互認証、(2)メディアSA M133の署名データの作成、署名データ(EMDサー ビスセンタ102、コンテンツプロバイダ101、第2 実施形態の場合にはサービスプロバイダ310の署名デ ータ)の検証、(3):転送されるデータ量の少ないメ ッセージの暗号化および復号、並びに、(4):相互認 証によって得たセッション鍵データK,t, の鍵共有を行 **う際に用いられる。公開鍵暗号モジュール1107は、** 回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IP Soluti on) 、不揮発性メモリ1205に記憶した公開鍵暗号プ ログラムをCPU1200において実行して実現しても よい(S/W IPSolution)。

ンテンツデータC (コンテンツファイルCF) のキーフ ァイルKF、並びに所定の検証値(MAC値)は、EM Dサービスセンタ102が管理するライセンス鍵データ KDを用いて暗号化されている。

[0303]図75は、メディアSAM133がROM 型の記録媒体に搭載される場合に、メディアSAM13 3の出荷後のユーザ登録およびコンテンツデータの購入 形態決定を行ったときにマスクROM1204および不 揮発性メモリ1205に格納されているデータを示す図 である。図75に示すように、メディアSAM133に は、ユーザ登録によって、新たに、ユーザID、パスワ ード、個人嗜好情報、個人決済情報(クレジットカード 番号など) および電子マネー情報、キーファイルKF, などのデータが書き込まれる。

[0304]図76は、メディアSAM133がRAM 型の記録媒体に搭載される場合に、メディアSAM13 3の出荷時にマスクROM1204および不揮発性メモ リ1205に格納されているデータを示す図である。図 76に示すように、RAM型の記録媒体の出荷時には、 20 メディアSAM133には、メディアSAMの識別子 (ID)、記録用鍵データKstr (メディア鍵データK MED)、EMDサービスセンタ102の公開鍵データK ESC.P 、ルート認証局92の公開鍵データK_{R-CA.P}、メ ディアSAM133の公開鍵証明書データCER NSAN, メディアSAM133の公開鍵データKnsan.p、メディ アSAM133の秘密鍵データKыsan.s、リボケーショ ンリスト、権利処理用データ、利益分配したいエンティ ティの識別子(ID)、メディアのタイプ(メディアの 種別情報、ROMおよびRAMの何れかを特定する情 30 報)が記憶されており、キーファイルKFの物理アドレ ス情報(レジスタ空間のアドレス)、各コンテンツデー タC (コンテンツファイルCF) のキーファイルKF,

[0305]図77は、メディアSAM133がRAM 型の記録媒体に搭載される場合に、メディアSAM13 3の出荷後のユーザ登録およびコンテンツデータの購入 形態決定処理を行ったときにマスクROM1204およ び不揮発性メモリ1205に格納されているデータを示 す図である。図73に示すように、メディアSAM13 3には、ユーザ登録によって、新たに、ユーザ I D、パ スワード、個人嗜好情報、個人決済情報(クレジットカ ード番号など) および電子マネー情報などのデータに加 えて、キーファイルKFの物理アドレス情報(レジスタ 空間のアドレス)、各コンテンツデータC(コンテンツ ファイルCF)のキーファイルKF.KF,、並びに所 定の検証値 (MAC値) が書き込まれる。キーファイル KFの物理アドレス情報(レジスタ空間のアドレス)、 各コンテンツデータC(コンテンツファイルCF)のキ .

【0298】共通鍵暗号モジュール1208は、相互認 証、相互認証によって得た共通鍵であるセッション鍵デ ータKses を用いたキーファイルKF、KF, などのデ ータの暗号化および復号を行う際に用いられる。共通鍵 暗号モジュール1208は、回路モジュールとして実現 してもよいし(H/W IP Solution)、不揮発性メモリ12 05に記憶した共通鍵暗号プログラムをCPU1200 において実行して実現してもよい(S/W IP Solution)。 なお、相互認証は、公開鍵暗号モジュール1207によ る暗号・復号および共通鍵暗号モジュール1208によ 10 る暗号・復号の何れか一方あるいは双方を採用する。 【0299】ハッシュ関数モジュール1209は、デー タのハッシュ値を生成する際に用いられる。具体的に は、ハッシュ関数モジュール1109は、図44に示す セキュアコンテナ104xのキーファイルKF:のハゥ

記憶したハッシュ回路モジュールをCPU1200にお いて実行して実現してもよい(S/W IP Solution)。 【0300】乱数発生器1210は、例えば、相互認証 を行う際に用いられる。 1/0モジュール1203は、 図63に示すメディアSAMI/F1007との間の通

信を行う際に用いられる。

シュ値Hェュを検証する際に用いられる。ハッシュ関数モ

ジュール1209は、回路モジュールとして実現しても

よいし(H/W IP Solution)、不揮発性メモリ1205に

[0301] マスクROM1204には、メディアSA M133の初期化プログラムやインテグリティチェック (Integrity Check) プログラムなどの改変しないプログ ラムおよびデータが製造時に記憶される。不揮発性メモ リ1205は、改変する可能性のある例えば暗号化プロ グラムや鍵データなどを記憶する。

[0302]図74は、メディアSAM133がROM 型の記録媒体に搭載される場合に、メディアSAM13 3の出荷時にマスクROM1204および不揮発性メモ リ1205に格納されているデータを示す図である。図 74 に示すように、ROM型の記録媒体の出荷時には、 メディアSAM133には、メディアSAMの識別子 (ÍD)、記録用鍵データKsta (メディア鍵データK MED)、EMDサービスセンタ102の公開鍵データK ISC.P、ルート認証局92の公開鍵データKi-ci.r、メ ディアSAM133の公開鍵証明書データCER HSAN, メディアSAM133の公開鍵データKnsan.r、メディ アSAM133の秘密鍵データKmsam.s、リボケーショ ンリスト、権利処理用データ、利益分配したいエンティ ティの識別子(ID)、メディアのタイプ(メディアの 種別情報、ROMおよびRAMの何れかを特定する情 報)、キーファイルKFの物理アドレス情報(レジスタ 空間のアドレス)、各コンテンツデータC(コンテンツ ファイルCF)のキーファイルKF、所定の検証値(M AC値) などが記憶される。ここで、キーファイルKF の物理アドレス情報(レジスタ空間のアドレス)、各コ 50 ーファイルKF,KF,、並びに所定の検証値(MAC 値)は、記録用鍵データKsra によって暗号化されている。

【0306】<AV圧縮・伸長用SAM163>AV圧縮・伸長用SAM163>AV圧縮・伸長用SAM163は、例えば、図22を用いて説明した機能を実現する。図78は、AV圧縮・伸長用SAM163の回路モジュールを説明するための図である。図78に示すように、AV圧縮・伸長用SAM163は、CPU/DSP1300、DMA1301、マスクROM1304、不揮発性メモリ1305、作業用RAM1306、共通鍵暗号モジュール1308、(真性) 乱数発生器1310、圧縮・伸長モジュール1320、電子透かし情報付加・検出モジュール1321および情報半開示制御モジュール1322を有する耐タンパ性のハードウェア(Tamper Registant H/W)である。

[0307] CPU/DSP1300は、例えば、図6 3に示すSAM105、からの命令に応じて、マスクR OM1304および不揮発性メモリ1305に記憶され たプログラムを実行し、AV圧縮・伸長用SAM163 内の各回路モジュールを統括的に制御する。 DMA13 01は、CPU/DSP1300からの命令に応じて、 マスクROM1304、不揮発性メモリ1305、作業 用RAM1306に対してのアクセスを統括的に制御す る。マスクROM1304には、AV圧縮・伸長用SA M163の初期化プログラムやインテグリティチェック (Integrity Check) プログラムなどの改変しないプログ ラムや、AV圧縮・伸長用SAM163の識別子である AVSAM_IDなどの改変しないデータが製造時に記 憶される。不揮発性メモリ1305は、改変する可能性 のある例えば暗号化プログラムや鍵データなどを記憶す る。作業用RAM1306は、SAM105、から入力 30 したキーファイルKFなどを記憶する。

[0308] 共通鍵暗号モジュール1308は、SAM 105; との間の相互認証、相互認証によって得た共通鍵であるセッション鍵データKsts を用いたコンテンツデータおよびコンテンツ鍵データKcなどの暗号化および復号を行う際に用いられる。共通鍵暗号モジュール1308は、回路モジュールとして実現してもよいし(H/WIP Solution)、不揮発性メモリ1305に記憶した共通鍵暗号プログラムをCPU/DSP1300において実行して実現してもよい(S/WIP Solution)。また、共通鍵暗号モジュール1308は、SAM105、から得たコンテンツ鍵データKcを用いて、コンテンツデータCの復号を行う。乱数発生器1110は、例えば、SAM105、との間の相互認証処理を行う際に用いられる。

【0309】圧縮・伸長モジュール1320は、例え ぱ、図22に示す伸長部223の機能を実現し、図63 に示すダウンロードメモリ167およびショックブルー フメモリ1004から入力したコンテンツデータの伸長 処理と、A/D変換器から入力したコンテンツデータの 処理と、A/D変換器から入力したコンテンツデータの の309】圧縮・伸長モジュール1320は、例え こ。を用いたコンテンツ鍵データK c の暗号化などを行 う際に用いられる。また、共通鍵暗号モジュール140 8は、共通鍵データと署名の対象となるデータのハッシ っ値を用いて、署名データの検証および作成を行う。共

圧縮処理とを行う。

[0310]電子透かし情報添付・検出モジュール1321は、図22に示す電子透かし情報処理部224の機能を実現し、例えば、圧縮・伸長モジュール1320の処理対象となるコンテンツデータに対して所定の電子透かし情報を埋め込むと共に、当該コンテンツデータに埋め込まれた電子透かし情報を検出し、圧縮・伸長モジュール1320による処理の適否を判断する。

90

【0311】情報半開示制御モジュール1322は、図22に示す半開示処理部225の機能を実現し、必要に応じて、コンテンツデータを半開示状態で再生する。

【0312】
【0312】
【メディア・ドラブSAM260の回路モジュールを 説明するための図である。図79に示すように、メディ ア・ドラブSAM260は、CPU1400、DMA1 401、マスクROM1404、不揮発性メモリ140 5、作業用RAM1406、共通鍵暗号モジュール14 08、ハッシュ関数モジュール1409、(真性)乱数 発生器1410、エンコーダ・デコーダモジュール14 20、記録用鍵データ生成モジュール1430およびメ ディア・ユニークID生成モジュール1440を有する 耐タンパ性のハードウェア (Tamper Registant H/W)である。

[0313] CPU1400は、例えば、図63に示す ドライブCPU1003からの命令に応じて、マスクR OM1404および不揮発性メモリ1405に記憶され たプログラムを実行し、メディア・ドラブSAM260 内の各回路モジュールを統括的に制御する。 DMA 14 01は、CPU1400からの命令に応じて、マスクR OM1404、不揮発性メモリ1405、作業用RAM 1406に対してのアクセスを統括的に制御する。マス クROM1404には、メディア・ドラブSAM260 の初期化プログラムやインテグリティチェック (Integri ty Check) プログラムなどの改変しないプログラムや、 メディア・ドラブSAM260の識別子であるMDSA M_IDなどの改変しないデータが製造時に記憶され る。不揮発性メモリ1405は、改変する可能性のある 例えば暗号化プログラムや鍵データなどを記憶する。作 業用RAM1406は、種々の処理を行う際の作業用メ モリとして用いられる。

【0314】共通鍵暗号モジュール1408は、メディアSAM133およびAV圧縮・伸長用SAM163との間の相互認証、相互認証によって得た共通鍵であるセッション鍵データKsesを用いたコンテンツファイルCFおよびキーファイルKFなどの暗号化および復号、並びに記録用鍵データKstaよびメディア鍵データKueoを用いたコンテンツ鍵データKcの暗号化などを行う際に用いられる。また、共通鍵暗号モジュール1408は、共通鍵データと署名の対象となるデータのハッシュ値を用いて、署名データの検証および作成を行う。共

20

連鍵暗号モジュール1408は、回路モジュールとして 実現してもよいし(H/W IPSolution)、不揮発性メモリ1 405に記憶した共通鍵暗号プログラムをCPU140 0において実行して実現してもよい(S/W IP Solution) 。なお、記録用鍵データKsrkを用いたコンテンツ鍵 データKcの暗号化は、メディア・ドラブSAM260 の共通鍵暗号モジュール1408およびメディアSAM 133の何れで行ってもよい。ハッシュ関数モジュール 1409は、署名データの検証、並びに署名データを作 成する対象となるデータのハッシュ値を生成する際に用いられる。乱数発生器1410は、例えば、メディアS AM133との間の相互認証処理を行う際に用いられる。

【0315】エンコーダ・デコーダモジュール1420 は、記録媒体130のROM領域あるいはRAM領域に 対して、コンテンツデータのアクセスを行う際に、当該 コンテンツデータのエンコード処理、デコード処理、E CC (Error Correction Code) 処理、変調処理、復調処理、セクタライズ処理およびデセクタライズ処理などを 行う。

[0316] 記録用鍵データ生成モジュール1430 は、メディア・ユニーク I D生成モジュール1440が生成したメディア・ユニーク I Dを用いて、各メディアにユニークな記録用鍵データ K_{578} を生成する。

[0317] メディア・ユニークID生成モジュール1440は、メディア・ドラブSAM260で生成したドライブIDと、メディアSAM133のメディアSAM _1Dとから、各記録媒体(メディア)にユニークなメディア・ユニークIDを生成する。

[0318]以下、図1に示すEMDシステム100の 30 全体動作について説明する。図80は、コンテンツプロ バイダ101の全体動作のフローチャートである。

プステップS-1:EMDサービスセンタ-1-02は、コンテ ンツプロバイダ101が所定の登録処理を経た後に、コ ンテンツプロバイダ101の公開鍵データКсг. гの公開 鍵証明書CERccをコンテンツプロバイダ101に送信 する。また、EMDサービスセンタ102は、SAM1 05, ~105, が所定の登録処理を経た後に、SAM 105, ~105, の公開鍵データKsanz, p~Ksant, p の公開鍵証明書CERcea ~CERcea をSAM105 、~105、に送信する。また、EMDサービスセンタ 102は、相互認証を行った後に、各々有効期限が1カ 月の3カ月分のライセンス鍵データKD、~KD、をユ ーザホームネットワーク103のSAM105,~10 5. に送信する。 このように、EMDシステム100で は、ライセンス鍵データKD, ~KD,を予めSAM1 05,~105, に配給しているため、SAM105, ~105。とEMDサービスセンタ102との間がオフ ラインの状態でも、SAM105、~105、において

ンテナ104を復号して購入・利用できる。との場合 に、当該購入・利用の履歴は利用履歴データ108に記 述され、利用履歴データ108は、SAM105,~1 05, とEMDサービスセンタ102とが接続されたと きに、EMDサービスセンタ102に自動的に送信され るため、EMDサービスセンタ102における決済処理 を確実に行うことができる。なお、EMDサービスセン タ102が、所定の期間内に、利用履歴データ108を 回収できないSAMについては、リボケーションリスト で無効の対象とする。なお、利用制御状態データ166 は、原則として、リアルタイムで、SAM105、 ~ 1 05、からEMDサービスセンタ102に送信される。 【0319】ステップS2:コンテンツプロバイダ10 1は、EMDサービスセンタ102との間で相互認証を 行った後に、権利書データ106およびコンテンツ鍵デ ータKcをEMDサービスセンタ102に登録して権威 化する。また、EMDサービスセンタ102は、6カ月 分のキーファイルKFを作成し、これをコンテンツプロ バイダ101に送信する。

[0320]ステップS3:コンテンツプロバイダ10 1は、図3(A). (B) に示すコンテンツファイルC Fおよびその署名データSIG。.crと、キーファイルK Fおよびその署名データSIG、ことを作成し、これら と図3(C)に示す公開鍵証明書データCER。。および その署名データSIG1. ες とを格納したセキュアコン テナ104を、オンラインおよび/またはオフライン で、ユーザホームネットワーク103のSAM105, ~ 105 、に配給する。オンラインの場合には、コンテ ンツプロバイダ用配送プロトコルを用いられ、当該プロ トコルに依存しない形式で(すなわち、複数階層からな る通信プロトコルの所定の層を用いて伝送されるデータ として)、セキュアコンテナ104がコンテンツプロバ イダ10-1からユーザホームネットワーク103に配送 される。また、オフラインの場合には、ROM型あるい はRAM型の記録媒体に記録された状態で、セキュアコ シテナ104が、コンテンツプロバイダ101からユー ザホームネットワーク103に配送される。

[0321] ステップS4:ユーザホームネットワーク 103のSAM105、~SAM105、は、コンテンツプロバイダ101から配給を受けたセキュアコンテナ 104内の署名データSIG。co、SIG。co、SIG。 SIG。 Co、SIG。 Co、S

は、ライセンス鍵データK D, ~K D,を予めS A M 1 05、~105、 に配給しているため、S A M 105、 05、 において、ユーザによる図 2 2 に示す操作部 1 6 05、 と E M D サービスセンタ 1 0 2 との間がオフラインの状態でも、S A M 1 0 5、~105、 において カS 8 1 0 に基づいて、購入・利用形態を決定する。 こコンテンツプロバイダ 1 0 1 から配給されたセキュアコ 50 のとき、図 3 7 に示す利用監視部 1 8 6 において、セキ

ュアコンテナ104に格納された権利書データ106に 基づいて、ユーザによるコンテンツファイルCFの購入 ・利用形態が管理される。

[0323] ステップS6: SAM105, ~SAM1 05,の図37に示す課金処理部187において、ユー ザによる購入・利用形態の決定の操作を記述した利用履 歴データ108および利用制御状態データ166が生成 し、これらをEMDサービスセンタ102に送信する。 【0324】ステップS7:EMDサービスセンタ10 2は、利用履歴データ108に基づいて決済処理を行 い、決済請求権データ152および決済レポートデータ 107を作成する。EMDサービスセンタ102は、決 済請求権データ152およびその署名データSIG "。を、図1に示すペイメントゲートウェイ90を介し て、決済機関91に送信する。また、EMDサービスセ ンタ102は、決済レポートデータ107をコンテンツ プロバイダ101に送信する。

[0325]ステップS8: 決済機関91において、 署名データSIG。。の検証を行った後に、決済請求権デ ータ152に基づいて、ユーザが支払った金額が、コン 20 上述した実施形態では、コンテンツプロバイダ101か テンツプロバイダ101の所有者に分配される。

【0326】以上説明したように、EMDシステム10 0では、図3に示すフォーマットのセキュアコンテナ1 04をコンテンツプロバイダ101からユーザホームネ ットワーク103に配給し、セキュアコンテナ104内 のキーファイルKFについての処理をSAM105、~ 105、内で行う。また、キーファイルKFに格納され たコンテンツ鍵データKcおよび権利書データ106 は、配信鍵データK.D. ~K.D. を用いて暗号化されて M105, ~105, 内でのみ復号される。そして、S AM105, ~105, では、耐タンパ性を有するモジ ュールであり、権利書データ1-0-6 に記述されたコンテ ンツデータCの取り扱い内容に基づいて、コンテンツデ ータCの購入形態および利用形態が決定される。従っ て、EMDシステム100によれば、ユーザホームネッ トワーク103におけるコンテンツデータCの購入およ び利用を、コンテンツプロバイダ101の関係者が作成 した権利書データ106の内容に基づいて確実に行わせ るととができる。

[0327]また、EMDシステム100では、コンテ ンツプロバイダ101からユーザホームネットワーク1 03へのコンテンツデータCの配給を、オンラインおよ びオフラインの何れの場合でもセキュアコンテナ104 を用いて行うことで、SAM105、~105、におけ るコンテンツデータCの権利処理を双方の場合において 共通化できる。

[0328]また、EMDシステム100では、ユーザ ホームネットワーク103内のネットワーク機器160 1 およびAV機器160,~160, においてコンテン 50 305,~305, を内蔵している。ととで、SAM3

ツデータCを購入、利用、記録および転送する際に、常 に権利書データ106に基づいて処理を行うことで、共 通の権利処理ルールを採用できる。

【0329】図81は、第1実施形態で採用されるセキ ュアコンテナの配送プロトコルの一例を説明するための 図である。図81に示すように、マルチプロセッサシス テム100では、コンテンツプロバイダ101からユー ザホームネットワーク103にセキュアコンテナ104 を配送するプロトコルとして例えばTCP/IPおよび 10 XML/SMILが用いられる。また、ユーザホームネ ットワーク103のSAM相互間でセキュアコンテナを 転送するプロトコル、並びにユーザホームネットワーク 103と103aとの間でセキュアコンテナを転送する プロトコルとして例えば1394シリアルバス・インタ フェース上に構築されたXML/SMILが用いられ る。また、この場合に、R OM型やR A M型の記録媒体 にセキュアコンテナを記録してSAM相互間で配送して もよい。

【0330】第2実施形態

5ユーザホームネットワーク103のSAM105, ∼ 105、にコンテンツデータを直接配給する場合を例示 したが、本実施形態では、コンテンツプロバイダが提供 するコンテンツデータを、サービスプロバイダを介して ユーザホームネットワークのS A Mに配給する場合につ いて説明する。

【0331】図82は、本実施形態のEMDシステム3 OOの構成図である。図82に示すように、EMDシス テム300は、コンテンツプロバイダ301、EMDサ おり、配信鍵データKD、~KD、を保持しているSA 30 ーピスセンタ302、ユーザホームネットワーク30 3、サービスプロバイダ310、ペイメントゲートウェ イ90および決済機関91を有する。コンテンツプロバ イダ301、EMDサービスセンタ302、SAM30 5,~305. およびサービスプロバイダ310は、そ れぞれ本発明のデータ提供装置、管理装置、データ処理 装置およびデータ配給装置に対応している。コンテンツ プロバイダ301は、サービスプロバイダ310に対し てコンテンツデータを供給する点を除いて、前述した第 1実施形態のコンテンツプロバイダ101と同じであ 40 る。また、EMDサービスセンタ302は、コンテンツ プロバイダ101およびSAM505, ~505, に加 えて、サービスプロバイダ310に対しても認証機能、 鍵データ管理機能および権利処理機能を有する点を除い て、前述した第1実施形態のEMDサービスセンタ10 2と同じである。また、ユーザホームネットワーク30 3は、ネットワーク機器3601 およびAV機器360 、~360、を有している。ネットワーク機器360、 はSAM305、およびCAモジュール311を内蔵し ており、AV機器360, ~360, はそれぞれSAM

05, ~305, は、サービスプロバイダ310からセ キュアコンテナ304の配給を受ける点と、コンテンツ プロバイダ301に加えてサービスプロバイダ310に ついての署名データの検証処理およびSP用購入履歴デ ータ(データ配給装置用購入履歴データ)309の作成 を行なう点とを除いて、前述した第1実施形態のSAM 105、~105、と同じである。

[0332]先ず、EMDシステム300の概要につい て説明する。EMDシステム300では、コンテンツプ ロバイダ301は、自らが提供しようとするコンテンツ 10 のコンテンツデータCの使用許諾条件などの権利内容を 示す前述した第1実施形態と同様の権利書(UCP:Usage C ontrol Policy)データ106およびコンテンツ鍵データ Kcを、高い信頼性のある権威機関であるEMDサービ スセンタ302に送信する。権利書データ106および コンテンツ鍵データKcは、EMDサービスセンタ30 2に登録されて権威化(認証)される。

[0333]また、コンテンツプロバイダ301は、コ ンテンツ鍵データK c でコンテンツデータCを暗号化し ップロバイダ301は、EMDサービスセンタ302か. ち、各コンテンツファイルCFについて、それぞれ6か 月分のキーファイルKFを受信する。当該キーファイル KF内には、当該キーファイルKFの改竄の有無、当該 キーファイルKFの作成者および送信者の正当性を検証 するための署名データが格納されている。そして、コン テンツプロバイダ301は、コンテンツファイルCF、 キーファイルKFおよび自らの署名データとを格納した 図3に示すセキュアコンテナ104を、インターネット 非公式なプロトコルを用いてあるいはオフラインなどで サービスプロバイダ310に供給する。また、セキュア コンテナー1-0-4-に格納された署名データは、対応するデ ータの改竄の有無、当該データの作成者および送信者の 正当性を検証するために用いられる。

[0334] サービスプロバイダ310は、コンテンツ プロバイダ301からセキュアコンテナ104を受け取 ると、署名データの検証を行なって、セキュアコンテナ 104の作成者および送信者の確認する。次に、サービ スプロバイダ3 1 0 は、例えばオフラインで通知された 40 コンテンツプロバイダ301が希望するコンテンツに対 しての価格(SRP)に、自らが行ったオーサリングな どのサービスに対しての価格を加算した価格を示すプラ イスタグデータ (PT:本発明の価格データ)312を 作成する。そして、サービスプロバイダ310は、セキ ュアコンテナ104から取り出したコンテンツファイル CFおよびキーファイルKFと、プライスタグデータ3 12と、これらに対しての自らの秘密鍵データK,,,,に よる署名データとを格納したセキュアコンテナ304を 作成する。このとき、キーファイルKFは、ライセンス 50 スセンタ302からの要求に応じて、ユーザホームネッ

鍵データK D。~K D。によって暗号化されており、サ ービスプロバイダ3 1 0 は当該ライセンス鍵データK D 1~KD。を保持していないため、サービスプロバイダ 310はキーファイルKFの中身を見たり、書き換えた りすることはできない。また、EMDサービスセンタ3 02は、プライスタグデータ312を登録して権威化す

[0335] サービスプロバイダ310は、オンライン および/またはオフラインでセキュアコンテナ304を ユーザホームネットワーク303に配給する。とのと き、オフラインの場合には、セキュアコンテナ304は ROM型の記録媒体などに記録されてSAM305、~ 305、にそのまま供給される。一方、オンラインの場 合には、サービスプロバイダ310とCAモジュール3 11との間で相互認証を行い、セキュアコンテナ304 をサービスプロバイダ310においてセッション鍵デー タKses を用いた暗号化して送信し、CAモジュール3 11において受信したセキュアコンテナ304をセッシ ョン鍵データKses を用いて復号した後に、SAM30 てコンテンツファイルCFを生成する。また、コンテン 20 5,~305,に転送する。との場合に、コンテンツプ ロバイダ301からユーザホームネットワーク303に セキュアコンテナ304を送信する通信プロコトルとし て、デジタル放送であればMHEG(Multimedia and Hy permedia information coding Experts Group)プロトコ ルが用いられ、インターネットであればXML/SM I L/HTML (Hyper TextMarkup Language) が用いら れ、これらの通信プロトコル内に、セキュアコンテナ3 04が、当該通信プロトコル(符号化方式など)に依存 しない形式でトンネリングして埋め込まれる。従って、 などのネットワーク、デジタル放送、記録媒体あるいは 30 通信プロコトルとセキュアコンテナ304との間でフォ ーマットの整合性をとる必要性はなく、セキュアコンテ ナ304のフォーマットを柔軟に設定できる。 --[-0-3-3-6.]-次に、 -S-A-M 3 0 5 ₋- ~ 3 0 5 ₋- におい --

て、セキュアコンテナ304内に格納された署名データ を検証して、セキュアコンテナ304に格納されたコン テンツファイルCFおよびキーファイルKFの作成者お よび送信者の正当性を確認する。そして、SAM305 , ~305、において、当該正当性が確認されると、E MDサービスセンタ302から配給された対応する期間 のライセンス鍵データKD、~KD、を用いてキーファ イルKFを復号する。SAM305、~305、に供給 されたセキュアコンテナ304は、ネットワーク機器3 60、およびAV機器360、~360、において、ユ ーザの操作に応じて購入・利用形態が決定された後に、 再生や記録媒体への記録などの対象となる。 SAM30 5; ~305, は、上述したセキュアコンテナ304の 購入・利用の履歴を利用履歴(Usage Log) データ308 として記録する。利用履歴データ(履歴データまたは管 理装置用履歴データ)308は、例えば、EMDサービ

トワーク303からEMDサービスセンタ302に送信 される。また、SAM305、~305、は、コンテン ツの購入形態が決定されると、当該購入形態を示す利用 制御データ(UCS:Usage control state Data)16 6をEMDサービスセンタ302に送信する。

【0337】EMDサービスセンタ302は、利用履歴 データ308に基づいて、コンテンツプロバイダ301 およびサービスプロバイダ310の各々について、課金 内容を決定(計算)し、その結果に基づいて、ペイメン 決済を行なう。これにより、ユーザホームネットワーク 103のユーザが支払った金銭が、EMDサービスセン タ102による決済処理によって、コンテンツプロバイ ダ101およびサービスプロバイダ310に分配され

【0338】本実施形態では、EMDサービスセンタ3 02は、認証機能、鍵データ管理機能および権利処理 (利益分配) 機能を有している。すなわち、EMDサー ビスセンタ302は、中立の立場にある最髙の権威機関 であるルート認証局92に対してのセカンド認証局(Sec 20 ond Certificate Authority)としての役割を果たし、コ ンテンツプロバイダ301、サービスプロバイダ310 およびSAM305,~305,において署名データの 検証処理に用いられる公開鍵データの公開鍵証明書デー タに、EMDサービスセンタ302の秘密鍵データによ る署名を付けることで、当該公開鍵データの正当性を認 証する。また、前述したように、コンテンツプロバイダ 301の権利書データ106、コンテンツ鍵データKc およびサービスプロバイダ310のプライスタグデータ ンタ302の認証機能によるものである。また、EMD サービスセンタ302は、例えば、ライセンス鍵データ -K-D; ~K-D。などの鍵データの管理を行なう鍵データ 管理機能を有する。また、EMDサービスセンタ302 は、コンテンツプロバイダ301が登録した権利書デー タ106とSAM305, ~SAM305, から入力し た利用履歴データ308とサービスプロバイダ310が 登録したプライスタグデータ312とに基づいて、ユー ザホームネットワーク303のユーザによるコンテンツ の購入・利用に対して決済を行い、ユーザが支払った金 銭をコンテンツプロバイダ301およびサービスプロバ イダ310に分配して支払う権利処理(利益分配)機能 を有する。

[0339]以下、コンテンツプロバイダ301の各構 成要素について詳細に説明する。

[コンテンツプロバイダ301] コンテンツプロバイダ 301は、図3に示すセキュアコンテナ104をオンラ インあるいはオフラインでサービスプロバイダ310に 提供する点を除いて、前述した第1実施形態のコンテン ツプロバイダ101と同じである。すなわち、コンテン 50 た後に、図3 (C) に示す公開鍵証明書データCER。。

ツプロバイダ301は、前述した図17~図19に示す 手願でセキュアコンテナ104を作成し、セキュアコン テナ104を、コンテンツプロバイダ用商品配送プロト コルに挿入する。そして、サービスプロバイダ310 が、ダウンロードを行って、コンテンツプロバイダ用商 品配送プロトコルからセキュアコンテナ104を取り出

[0340] [サービスプロバイダ310] サービスプ ロバイダ310は、コンテンツプロバイダ301から提 トゲートウェイ90を介して銀行などの決済機関91に 10 供を受けたセキュアコンテナ104内のコンテンツファ イルCFおよびキーファイルKFと、自らが生成したプ ライスタグデータ312とを格納したセキュアコンテナ 304を作成し、ユーザホームネットワーク303のネ ットワーク機器360, およびAV機器360, ~36 0、 にセキュアコンテナ304をオンラインおよび/ま たはオフラインで配給する。サービスプロバイダ310 によるコンテンツ配給のサービス形態には、大きく分け て、独立型サービスと連動型サービスとがある。独立型 サービスは、例えば、コンテンツを個別に配給するダウ ンロード専用のサービスである。また、連動型サービス は、番組、CM(広告)に連動してコンテンツを配給す るサービスであり、例えば、ドラマ番組のストリーム内 にドラマの主題歌や挿入歌のコンテンツが格納してあ る。ユーザは、ドラマ番組を見ているときに、そのスト リーム中にある主題歌や挿入歌のコンテンツを購入でき

[0341] サービスプロバイダ310は、コンテンツ プロバイダ301からセキュアコンテナ104の提供を 受けると、以下に示す処理を行ってセキュアコンテナ3 312を登録して権威化することも、EMDサービスセ 30 04を作成する。以下、コンテンツプロバイダ301か **ら供給を受けたセキュアコンテナ104からセキュアコ** ンテナ304を作成し、これをユーザホームネットワー - ク303に配給する際のサービスプロバイダ310内で の処理の流れを図83を参照しながら説明する。図83 は、サービスプロバイダ310からユーザホームネット ワーク303にセキュアコンテナ304を配給する処理 を説明するためのフローチャートである。

> <ステップS83-1>サービスプロバイダ310は、 オンラインおよび/またはオフラインで、コンテンツブ ロバイダ301から図3に示すセキュアコンテナ104 の供給を受け、これを格納する。このとき、オンライン の場合には、コンテンツプロバイダ301とサービスプ ロバイダ310との間の相互認証によって得られたセッ ション鍵データKses を用いて、セキュアコンテナ10 4を復号する。

<ステップS83-2>サービスプロバイダ310は、 セキュアコンテナ104の図3(C)に示す署名データ SIGュ、ヒsc を、EMDサービスセンタ302の公開鍵 データKesceeを用いて検証し、その正当性が認められ

から公開鍵データKcraeを取り出す。次に、サービスプ ロバイダ310は、当該取り出した公開鍵データKcr.r を用いて、セキュアコンテナ104の図3(A).

(B) に示す署名データSIG, cp, SIG, cpの検 証、すなわちコンテンツファイルCFの作成者および送 信者と、キーファイルKFの送信者との正当性の検証を 行う。また、サービスプロバイダ310は、公開鍵デー タK_{ESC.}, を用いて、図3 (B) に示すキーファイルK Fに格納された署名データSIGょれますの検証、すなわ のとき、署名データSIGĸ1.escの検証は、キーファイ ルKFがEMDサービスセンタ302に登録されている か否かの検証も兼ねている。

[0342] <ステップS83-3>サービスプロバイ ダ310は、例えばコンテンツプロバイダ301からオ フラインで通知されたコンテンツプロバイダ301が要 求するコンテンツに対しての価格に、自らのサービスの 価格を加算した価格を示すプライスタグデータ312を 作成する。また、サービスプロバイダ310は、コンテ ンツファイルCF、キーファイルKFおよびプライスタ 20 グデータ312のハッシュ値をとり、サービスプロバイ ダ310の秘密鍵データKsp.pを用いて、署名データS IG.2.5p 、SIG.5.5p, SIG.4.5p を作成する。 ととで、署名データSIG。2.5, はコンテンツファイル CFの送信者の正当性を検証するために用いられ、署名 データSIG。,、sp はキーファイルKFの送信者の正当 性を検証するために用いられ、署名データSIG。・・・・・ はプライスタグデータ312の作成者および送信者の正 当性を検証するために用いられる。

[0343]次に、サービスプロバイダ310は、図8 4 (A) ~ (D) に示すように、コンテンツファイルC Fおよびその署名データSIG。cp. SIG。z.sp と、 キーファイルK-Fおよびその署名データS-I-G,-cp, S-IG63 E5cと、プライスタグデータ312およびその署 名データSIG。4.sp と、公開鍵証明書データCERsp およびその署名データSTG。1.15cと、公開鍵証明書デ ータCERce およびその署名データSIG1. Esc とを格 納したセキュアコンテナ304を作成し、セキュアコン テナデータベースに格納する。セキュアコンテナデータ ベースに格納されたセキュアコンテナ304は、例え は、コンテンツIDなどを用いてサービスプロバイダ3 10によって一元的に管理される。なお、図84(A) は、コンテンツデータCを伸長するAV圧縮伸長用装置 として、DSP (Digital Signal Processor)を用いた場 合のコンテンツファイルCFの構成である。当該DSP では、セキュアコンテナ304内のA/V伸長用ソフト ウェアおよび電子透かし情報モジュールを用いて、セキ ュアコンテナ104内のコンテンツデータCの伸長およ び電子透かし情報の埋め込みおよび検出を行う。そのた め、コンテンツプロバイダ301は任意の圧縮方式およ 50

び電子透かし情報の埋め込み方式を採用できる。AV圧 縮伸長用装置としてA/V伸長処理および電子透かし情 報の埋め込み・検出処理をハードウェアあるいは予め保 持されたソフトウェアを用いて行う場合には、コンテン ツファイルCF内にA/V伸長用ソフトウェアおよび電 子透かし情報モジュールを格納しなくてもよい。

100

[0344] <ステップS83-4>サービスプロバイ ダ310は、ユーザホームネットワーク303からの要 求に応じたセキュアコンテナ304をセキュアコンテナ ちキーファイルKFの作成者の正当性の検証を行う。と 10 データベースから読み出す。とのとき、セキュアコンテ ナ304は、複数のコンテンツファイルCFと、それら にそれぞれ対応した複数のキーファイルKFとを格納し た複合コンテナであってもよい。例えば、単数のセキュ アコンテナ304内に、それぞれ曲、ビデオクリップ、 歌詞カード、ライナーノーツおよびジャケットに関する 複数のコンテンツファイルCFを単数のセキュアコンテ ナ304に格納してもよい。これらの複数のコンテンツ ファイルCFなどは、ディレクトリー構造でセキュアコ ンテナ304内に格納してもよい。

> [0345]また、セキュアコンテナ304は、デジタ ル放送で送信される場合には、MHEG(Multimedia an d Hypermedia information coding Experts Group)プロ トコルが用いられ、インターネットで送信される場合に はXML/SMIL/HTML(Hyper TextMarkup Lang uage) プロトコルが用いられる。このとき、セキュアコ ンテナ304内のコンテンツファイルCFおよびキーフ ティルKFなどは、MHEGおよびHTMLのプロトコ ルをトンネリングした符号化方式に依存しない形式で、 サービスプロバイダ310とユーザホームネットワーク 30 303との間で採用される通信プロトコル内の所定の階 層に格納される。

> [0346] 例えば、セキュアコンテナ304をデジタ ル放送で送信する場合には、図85に示すように、コン テンツファイルCFが、MHEGオブジェクト(Object) 内のMHEGコンテンツデータとして格納される。ま た、MHEGオブジェクトは、トランスポート層プロコ トルにおいて、動画である場合にはPES (Packetized Elementary Stream) — Videoに格納され、音声であ る場合にはPES-Audioに格納され、静止画であ 40 る場合にはPrivate-Dataに格納される。ま た、図86に示すように、キーファイルKF、プライス タグデータ312および公開鍵証明書データCERcr. CERs,は、トランスポート層プロトコルのTS Packet 内のECM(Entitlement Control Message) に格納され る。 ととで、コンテンツファイルCF、キーファイルK F、プライスタグデータ312および公開鍵証明書デー タCERce, CERseは、コンテンツファイルCFのへ ッダ内のディレクトリ構造データDSD、によって相互 間のリンクが確立されている。

【0347】次に、サービスプロバイダ310は、セキ

101

ュアコンテナ304を、オフラインおよび/またはオン ラインでユーザホームネットワーク303に供給する。 サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ304 をオンラインでユーザホームネットワーク303のネッ トワーク機器360、に配信する場合には、相互認証後 に、セッション鍵データKses を用いてセキュアコンテ ナ304を暗号化した後に、ネットワークを介してネッ トワーク機器360、に配信する。

[0348] なお、サービスプロバイダ310は、セキ 場合には、セキュアコンテナ304をスクランブル鍵デ ータKscx を用いて暗号化する。また、スクランブル鍵 データK、c。 をワーク鍵データK。 を暗号化し、ワーク 鍵データK。をマスタ鍵データK。を用いて暗号化す る。そして、サービスプロバイダ310は、セキュアコ ンテナ304と共に、スクランブル鍵データKϛϲRおよ びワーク鍵データK。を、衛星を介してユーザホームネ ットワーク303に送信する。また、例えば、マスタ鍵 データK』を、ICカードなどに記憶してオフラインで ユーザホームネットワーク303に配給する。

[0349]また、サービスプロバイダ310は、ユー ザホームネットワーク303から、当該サービスプロバ イダ310が配給したコンテンツデータCに関してのS P用購入履歴データ309を受信すると、これを格納す る。サービスプロバイダ310は、将来のサービス内容 を決定する際に、SP用購入履歴データ309を参照す る。また、サービスプロバイダ310は、SP用購入履 歴データ309に基づいて、当該SP用購入履歴データ 309を送信したSAM305、~305、のユーザの し、これをユーザホームネットワーク303のCAモジ ュール311に送信する。

-- [03-5-0-] また、サービスプロバイダ3-10の関係者 は、例えば、自らの身分証明書および決済処理を行う銀 行口座などを用いて、オフラインで、EMDサービスセ ンタ302に登録処理を行い、グローバルユニーグな識 別子SP_IDを得ている。

[0351]また、サービスプロバイダ310は、EM Dサービスセンタ302にプライスタグデータ312を 登録して権威化してる。

[0352] [EMDサービスセンタ302] EMDサ ービスセンタ302は、前述したように、認証局(C A:CertificateAuthority)、鍵管理(Key Management) 局および権利処理(Rights Clearing) 局としての役割を 果たす。図87は、EMDサービスセンタ302の主な 機能を示す図である。図87に示すように、EMDサー ビスセンタ302は、主に、ライセンス鍵データをコン テンツプロバイダ301およびSAM305, ~305 。に供給する処理と、公開鍵証明書データCERco. C ER_{sp} , $CER_{sam2}\sim CER_{sam4}$ の発行処理と、キーフ 50 説明した同一符号の構成要素と同じである。

ァイルKFの発行処理、利用履歴データ308に基づい た決済処理(利益分配処理)とを行う。ことで、ライセ ンス鍵データの供給処理と、公開鍵証明書データCER CP, CERSANI~CERSAN4の発行処理と、キーファイ ルKFの生成処理とは、第1実施形態のEMDサービス センタ102と同じである。

[0353] EMDサービスセンタ302は、EMDサ ービスセンタ102とは異なり、さらにサービスプロバ イダ310の公開鍵証明書データCERs,の発行処理を ュアコンテナ304を例えば衛星などを介して放送する 10 行う。また、EMDサービスセンタ302は、利用履歴 データ308に基づいて、SAM305,~305, に おけるコンテンツデータCの購入によって支払われた利 益をコンテンツプロバイダ301およびサービスプロバ イダ310の関係者に分配する利益分配処理を行う。と とで、利用履歴データ308の内容は、例えば図21に 示される。

> [0354]また、EMDサービスセンタ302は、利 用履歴データ308に基づいて、当該利用履歴データ3 08を送信したSAM305, ~305, のユーザの嗜 20 好に応じたコンテンツデータCを選択するためのユーザ 嗜好フィルタデータ903を生成し、ユーザ嗜好フィル タデータ903をSAM管理部149を介して、当該利 用履歴データ308を送信したSAM305、~305 。に送信する。

[0355] [ユーザホームネットワーク303] ユー ザホームネットワーク303は、図82に示すように、 ネットワーク機器360, およびA/V機器360, ~ 360、を有している。ネットワーク機器360、は、 CAモジュール311およびSAM305, を内蔵して 嗜好を分析してユーザ嗜好フィルタデータ900を生成 30 いる。また、AV機器360、~360、は、それぞれ SAM305,~305, を内蔵している。SAM30 .5, ~305, の相互間は、例えば、1394シリアル --インタフェースバスなどのバス-1 9-1 を介して接続され ている。なお、AV機器360、~360、は、ネット ワーク通信機能を有していてもよいし、ネットワーク通 信機能を有しておらず、バスT91を介してネットワー ク機器360, のネットワーク通信機能を利用してもよ い。また、ユーザホームネットワーク303は、ネット ワーク機能を有していないAV機器のみを有していても 40 よい。

> [0356]以下、ネットワーク機器360, について 説明する。図88は、ネットワーク機器360、の構成 図である。図88に示すように、ネットワーク機器36 0, は、通信モジュール162、CAモジュール31 1、復号モジュール905、SAM305, 、AV圧縮 ・伸長用SAM163、操作部165、ダウンロードメ モリ167、再生モジュール169、外部メモリ201 およびホストCPU810を有する。図88において、 図22と同一符号を付した構成要素は、第1実施形態で

[0357] 通信モジュール162は、サービスプロバ イダ310との間の通信処理を行なう。具体的には、通 信モジュール162は、サービスプロバイダ310から 衛星放送などで受信したセキュアコンテナ304を復号 モジュール905に出力する。また、通信モジュール1 62は、サービスプロバイダ310から電話回線などを 介して受信したユーザ嗜好フィルタデータ900をCA モジュール311に出力すると共に、CAモジュール3 11から入力したSP用購入履歴データ309を電話回 線などを介してサービスプロバイダ310に送信する。 [0358]図89は、CAモジュール311および復 号モジュール905の機能ブロック図である。図89に 示すように、CAモジュール311は、相互認証部90 6、記憶部907、暗号化・復号部908およびSP用 購入履歴データ生成部909を有する。相互認証部90 6は、CAモジュール311とサービスプロバイダ31 0との間で電話回線を介してデータを送受信する際に、

[0359]記憶部907は、例えば、サービスプロバ イダ310とユーザとの間で契約が成立した後に、サー ビスプロバイダ310からICカード912などを用い てオフラインで供給されたマスタ鍵データK』を記憶す

サービスプロバイダ310との間で相互認証を行ってセ

ッション鍵データKses を生成し、これを暗号化・復号

部908に出力する。

[0360] 暗号化・復号部908は、復号モジュール 905の復号部910からそれぞれ暗号化されたスクラ ンプル鍵データKsca およびワーク鍵データKaを入力 し、記憶部907から読み出したマスタ鍵データK』を ・復号部908は、当該復号したワーク鍵データK▼ を 用いてスクランブル鍵データKscr を復号し、当該 -復号したスクランブル鍵データ-Ksck -を復号部9-1-0 に 出力する。また、暗号化・復号部908は、電話回線な どを介して通信モジュール162がサービスプロバイダ 3 1 0から受信したユーザ嗜好フィルタデータ9 0 0 を、相互認証部906からのセッション鍵データKsょs を用いて復号して復号モジュール905のセキュアコン テナ選択部911に出力する。また、暗号化・復号部9 08は、SP用購入履歴データ生成部909から入力し たSP用購入履歴データ309を、相互認証部906か らのセッション鍵データKses を用いて復号して通信モ ジュール162を介してサービスプロバイダ310に送 信する。

【0361】SP用購入履歴データ生成部909は、図 88に示す購入・利用形態決定操作部165を用いてユ ーザによるコンテンツデータCの購入操作に応じた操作 信号S165、またはSAM305、からの利用制御デ ータ166に基づいて、サービスプロバイダ310に固 有のコンテンツデータ ${f C}$ の購入履歴を示す ${f S}$ ${f P}$ 用購入履 ${f S}$ ${f S}$ 、 ${f C}$ ${f C}$ 、 ${f C}$ 、 ${f C}$

104

歴データ309を生成し、これを暗号化・復号部908 に出力する。SP用購入履歴データ309は、例えば、 サービスプロバイダ310が配信サービスに関してユー ザから徴収したい情報、月々の基本料金(ネットワーク 家賃)、契約(更新)情報および購入履歴情報などを含

[0362]なお、CAモジュール311は、サービス プロバイダ310が課金機能を有している場合には、サ ーピスプロバイダ310の課金データベース、顧客管理 10 データベースおよびマーケティング情報データベースと 通信を行う。との場合に、CAモジュール311は、コ ンテンツデータの配信サービスについての課金データを サービスプロバイダ310に送信する。

[0363]復号モジュール905は、復号部910お よびセキュアコンテナ選択部911を有する。復号部9 10は、通信モジュール162から、それぞれ暗号化さ れたセキュアコンテナ304、スクランブル鍵データK sca およびワーク鍵データK。を入力する。そして、復 号部910は、暗号化されたスクランブル鏌データK 20 sca およびワーク鍵データK。をCAモジュール311 の暗号化・復号部908に出力し、暗号化・復号部90 8から復号されたスクランブル鍵データKsck を入力す る。そして、復号部910は、暗号化されたセキュアコ ンテナ304を、スクランブル鍵データKscg を用いて 復号した後に、セキュアコンテナ選択部911に出力す

[0364]なお、セキュアコンテナ304が、MPEGZ Transport Stream 方式でサービスプロパイダ310か ら送信される場合には、例えば、復号部910は、TS P 用いてワーク鍵データK、を復号する。そして、暗号化 30 acket 内のECM(Entitlement Control Message) から スクランブル鍵データKscxを取り出し、EMM (Entit1 ement Management Message)からワーク鍵データK。を取 - り出す。-E CMには、その他に、例えば、チャンネル毎 の番組属性情報などが含まれている。また、EMMは、 その他に、ユーザ (視聴者) 毎に異なる個別試聴契約情 報などが含まれている。

> [0365]セキュアコンテナ選択部911は、復号部 910から入力したセキュアコンテナ304を、CAモ ジュール311から入力したユーザ嗜好フィルタデータ 40 900を用いてフィルタリング処理して、ユーザの嗜好 に応じたセキュアコンテナ304を選択してSAM30 5、に出力する。

[0366]次に、SAM305, について説明する。 なお、SAM305,は、サービスプロバイダ310に ついての署名検証処理を行なうなど、コンテンツプロバ イダ301に加えてサービスプロバイダ310に関して の処理を行う点を除いて、図22~図72などを用いて 前述した第1実施形態のSAM105、と基本的に行な **う機能および構造を有している。している。SAM30**

ジュールであり、EMDサービスセンタ302との間で 通信を行う。

105

【0367】また、図63に示す構成はユーザホームネ ットワーク303内の機器においても適用可能である。 また、図68~図79を用いて説明した権利処理用のS AM、メディアSAM133、AV圧縮・伸長用SAM 163およびメディア・ドラブSAM260の構成は、 ユーザホームネットワーク303内の機器で用いられる 各種のSAMにも適用される。また、SAM305、~ 305. は、SAM305. と基本的に同じ機能を有 【0368】以下、SAM305, の機能について詳細 に説明する。図90は、SAM305₁の機能の構成図 である。なお、図90には、サービスプロバイダ310 からセキュアコンテナ304を入力する際の処理に関連 するデータの流れが示されている。図90に示すよう に、SAM305,は、相互認証部170、暗号化・復 号部171, 172, 173、ダウンロードメモリ管理 部182、AV圧縮・伸長用SAM管理部184、EM Dサービスセンタ管理部185、利用監視部186、S 部197、作業用メモリ200、サービスプロバイダ管 理部580、課金処理部587、署名処理部589、外 部メモリ管理部811およびCPU1100を有する。 なお、図90に示すSAM305、の所定の機能は、S AM105、の場合と同様に、CPUにおいて秘密プロ グラムを実行するととによって実現される。図90にお いて、図30等と同じ符号を付した機能ブロックは、第 1 実施形態で説明した同一符号の機能ブロックと同じで ある。

[0369]また、図88に示す外部メモリ201に 30は、第1実施形態で説明した処理および後述する処理を経て、利用履歴データ308およびSAM登録リストが記憶される。また、作業用メモリ200には、図91に示すように、コンテンツ選データKc、権利書データ(UCP)106、記憶部192のロック鍵データK して、コンテンツプロバイダ301の公開鍵証明書データCER。、サービスプロバイダ310の公開鍵証明書データCER。、利用制御データ(UCS)366、SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC、~SDC、およびプライスタグデータ312などが記憶され 40る。

[0370] 以下、SAM305,の機能ブロックのうち、図90において新たに符号を付した機能ブロックについて説明する。署名処理部589は、記憶部192あるいは作業用メモリ200から読み出したEMDサービスセンタ302の公開鍵データKesce,、コンテンツブロバイダ310の公開鍵データKesce,を用いて、セキュアコンテナ304内の署名データの検証を行なう。

[0371]課金処理部587は、図92に示すよう

に、ユーザによる購入形態決定操作に応じた内部割り込みS810をCPU1100がホストCPU810から受けると、CPU1100からの制御によって、作業用メモリ200から読み出されたプライスタグデータ312に基づいて、ユーザによるコンテンツの購入・利用形態に応じた課金処理を行う。なお、ブライスタグデータ312は、ユーザがコンテンツデータの購入形態等を決定する際に、所定の出力手段を介してSAM305.の外部に出力され、コンテンツデータの販売価格をユーザに表示等するために用いられる。課金処理部587による課金処理は、利用監視部186の監視の下、権利書データ106が示す使用許諾条件などの権利内容および利用制御データ166に基づいて行われる。すなわち、ユーザは、当該権利内容などに従った範囲内でコンテンツの購入および利用を行うことができる。

に、SAM305, は、相互認証部170、暗号化・復 号部171, 172, 173、ダウンロードメモリ管理 部182、AV圧縮・伸長用SAM管理部184、EM Dサービスセンタ管理部185、利用監視部186、S AM管理部190、記憶部192、メディアSAM管理 部197、作業用メモリ200、サービスプロバイダ管理部580、課金処理部587、署名処理部589、外 理部580、課金処理部587、署名処理部589、外

> [0373]また、課金処理部587は、ユーザによる 購入形態決定操作に応じたCPU1100の制御に基づ いて、ユーザによるコンテンツの購入・利用形態を記述 した利用制御 (UCS: Usage Control Status) データ1 66を生成し、これを作業用メモリ200に書き込む。 コンテンツの購入形態としては、例えば、購入者による 30 再生や当該購入者の利用のための複製に制限を加えない 買い切りや、再生する度に課金を行なう再生課金などが ある。ととで、利用制御データ166は、ユーザがコン テンツの購入形態を決定したときに生成され、以後、当 該決定された購入形態で許諾された範囲内でユーザが当 該コンテンツの利用を行なうように制御するために用い られる。利用制御データ I 6 6 には、コンデンツの I D、購入形態、買い切り価格、当該コンテンツの購入が 行なわれたSAMのSAM_ID. 購入を行なったユー ザのUSER_IDなどが記述されている。

[0374]なお、決定された購入形態が再生課金である場合には、例えば、SAM305,からサービスプロバイダ310に利用制御データ166をリアルタイムに送信し、サービスプロバイダ310がEMDサービスセンタ302に、利用履歴データ308をSAM105,に取りに行くことを指示する。また、決定された購入形態が買い切りである場合には、例えば、利用制御データ166が、サービスプロバイダ310およびEMDサービスセンタ302にリアルタイムに送信される。

[0375]また、SAM305、では、図90に示す 50 ように、EMDサービスセンタ管理部185を介してE MDサービスセンタ302から受信したユーザ嗜好フィ ルタデータ903が、サービスプロバイダ管理部580 に出力される。そして、サービスプロバイダ管理部58 0において、図88に示す復号モジュール905から入 力したセキュアコンテナ304のうち、ユーザ嗜好フィ ルタデータ903に基づいてフィルタリングされてユー ザの嗜好に応じたセキュアコンテナ304が選択され、 当該選択されたセキュアコンテナ304がダウンロード メモリ管理部182に出力される。これにより、SAM 305, において、当該SAM305,のユーザが契約 している全てのサービスプロバイダ310を対象とし て、当該ユーザによるコンテンツデータCの購入状況か **ら得られた当該ユーザの嗜好に基づいたコンテンツデー** タCの選択処理が可能になる。

[0376]以下、SAM305、内での処理の流れを 説明する。

<ライセンス鍵データの受信時の処理>EMDサービス センタ302から受信したライセンス鍵データKD.~ KD,を記憶部192に格納する際のSAM305、内 態のSAM105、の場合と同様である。

[0377] <セキュアコンテナ304をサービスプロ バイダ310から入力した時の処理>次に、セキュアコ ンテナ304をサービスプロバイダ310から入力する 際のSAM305、内での処理の流れを図93を参照し ながら説明する。なお、以下に示す例では、SAM10 5, において、セキュアコンテナ104を入力したとき に種々の署名データの検証を行う場合を例示するが、セ キュアコンテナ104の入力したときには当該署名デー 当該署名データの検証を行うようにしてもよい。

[0378]ステップS93-0:図90に示すSAM -305, -のC-P-U-1-100は、ホストC-P-U-8-1-0か ら、セキュアコンテナの入力処理を行うことを指示する 内部割り込みS810を受ける。

ステップS 93-1: 図90に示すSAM305, の相 互認証部170とサービスプロバイダ310との間で相 互認証を行なう。

ステップS93-2: SAM305, の相互認証部17 0とダウンロードメモリ167のメディアSAM167 aとの間で相互認証を行なう。

[0379]ステップS93-3:サービスプロバイダ 310から受信したセキュアコンテナ304を、ダウン ロードメモリ167に書き込む。とのとき、ステップS 93-2で得られたセッション鍵データを用いて、相互 認証部170におけるセキュアコンテナ304の暗号化 と、メディアSAM167aにおけるセキュアコンテナ 304の復号とを行なう。

ステップS93-4:SAM305, は、ステップS9 3-1で得られたセッション鍵データを用いて、セキュ 50 て、図38を用いて前述したSAM105,の場合と同

108

アコンテナ304の復号を行なう。

【0380】ステップS93-5:署名処理部589 は、図84 (D) に示す署名データS I G.1.escの検証 を行なった後に、図84(D)に示す公開鏌証明書デー タCER,,内に格納されたサービスプロバイダ310の 公開鍵データKsp.pを用いて、署名データSI

G_{62.5P} , SIG_{63.5P} , SIG_{64.5P} の正当性を検証 する。このとき、署名データSIG。ュ.s。 が正当である と検証されたときに、コンテンツファイルCFの送信者 10 の正当性が確認される。署名データSIG63.50 が正当 であると検証されたときに、キーファイルKFの送信者 の正当性が確認される。署名データSIG,,,,, が正当 であると検証されたときに、プライスタグデータ312 の作成者および送信者の正当性が確認される。

【0381】ステップS93-6:署名処理部589 は、図84 (D) に示す署名データSIG_{1.886} の検証 を行なった後に、図84(C)に示す公開鍵証明書デー タCERc,内に格納されたコンテンツプロバイダ301 の公開鍵データKce.pを用いて、署名データSI での処理の流れは、図35を用いて前述した第1実施形 20 G。...。SIG、..。の正当性を検証する。とのとき、署 名データSIG。、こ。が正当であると検証されたときに、 コンテンツファイルCFの作成者および送信者の正当性 が確認される。また、署名データSIG、、こ、が正当であ ると検証されたときに、キーファイルKFの送信者の正 当性が確認される。

【0382】ステップS93-7:署名処理部589 は、記憶部192から読み出した公開鍵データKェェー を用いて、図84 (B) に示すキーファイルKF内の署 名データSIGĸ1.Escの正当性、すなわちキーファイル タの検証を行わずに、購入・利用形態を決定するときに 30 KFの作成者の正当性およびキーファイルKFがEMD サービスセンタ102に登録されているか否かの検証を 行う。

> ---[0-3-8 3-]-ステップS93-8-:-暗号化--復号部1-7 2は、記憶部192から読み出した対応する期間のライ センス鍵データKD、~KD、を用いて、図84(B) で示すキーファイルKF内のコンテンツ鍵データKc. 権利書データ106およびSAMプログラム・ダウンロ ード・コンテナSDC、~SDC、を復号し、これらを 作業用メモリ200に書き込む。

> [0384]ステップS93-9:CPU1100は、 上述したセキュアコンテナの入力処理が適切に行われた か否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知す る。なお、CPU1100は、上述したセキュアコンテ ナの入力処理が適切に行われたか否かを示すSAMステ ータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810 がポーリングによって当該フラグを読んでもよい。

[0385] くダウンロードしたセキュアコンテナの購 入形態決定処理>ダウンロードしたセキュアコンテナの 購入形態決定処理は、基本的に、第1実施形態におい

じである。当該購入形態決定処理により、後述する図 9 7 (C) に示すキーファイルKF、が作業用メモリ 2 0 0 およびダウンロードメモリ管理部 1 8 2 を介してダウンロードメモリ 1 6 7 に記憶される。

【0386】 <コンテンツデータの再生処理>ダウンロードメモリ167に記憶されている購入形態が既に決定されたコンテンツデータCの再生処理は、基本的に、第1実施形態において、図40を用いて説明したSAM105,の処理と同じである。

[0387] <一の機器の利用制御データ(USC)166を使用して他の機器で再購入を行う場合の処理>先ず、図94に示すように、例えば、ネットワーク機器360,のダウンロードメモリ167にダウンロードされたコンテンツファイルCFの購入形態を前述したように決定した後に、当該コンテンツファイルCFを格納した新たなセキュアコンテナ304xを生成し、バス191を介して、AV機器360,のSAM305,にセキュアコンテナ304xを転送するまでのSAM105,内での処理の流れを図95および図96を参照しながら説明する。

[0388]図96は、当該処理のフローチャートである。図96に示す処理を行う前提として、前述した購入処理によって、SAM305、の作業用メモリ200には図97(C)に示すキーファイルKF、およびそのハッシュ値H、が記憶されている。

ステップS96-1:ユーザは図88および図94に示すに操作部165を操作し、購入形態を既に決定したセキュアコンテナをSAM305、に転送することを示す内部割り込みS810がホストCPU810から図95に示すCPU1100に出される。課金処理部587は、CPU1100の制御に基づいて、決定された購入形態に応じて、外部メモリ201に記憶されている利用履歴データ308を更新する。

「0389]ステップS96-2:SAM305,は、コアでないRAM まびセキュアRAM まびセキュアRAM まびセキュアスター まっアコンテナの転送先のSAM305,が正規に登録されているSAMであるか否かを検証し、正規に登録されていると判断した場合にステップS96-3以降の処理を行う。また、SAM105,は、SAM105,がホームネットワーク内のSAMであるか否かの検証も行は、10を受ける。この398]ステラ。

[0390]ステップS96-3:相互認証部170 は、SAM305。との間で相互認証を行って得たセッション鍵データKsts、を共有する。

[0391] ステップS96-4:SAM管理部190は、ダウンロードメモリ211から図84(A) に示すコンテンツファイルCF および署名データSIG。.c。 SIG。.c。を読み出し、これについてのSAM105、の秘密鍵データK。AM1を用いた署名データSIG。1.5AM1を署名処理部189に作成させる。 110

[0392]ステップS96-5:SAM管理部190は、ダウンロードメモリ211から図84(B)に示すキーファイルKFおよび署名データS1G_{7.cr}, SIG s.s., を読み出し、これについてのSAM305, の秘密鍵データK_{5AM1}を用いた署名データSIG_{42.5AM1}を署名処理部589に作成させる。

[0393] ステップS96-6: SAM管理部190は、図97に示すセキュアコンテナ304xを作成する

[0387] <一の機器の利用制御データ (USC) 1 10 ステップS 96-7:暗号化・復号部 171 において、66を使用して他の機器で再購入を行う場合の処理>先 ステップS 96-3 で得たセッション鍵データKses をず、図94に示すように、例えば、ネットワーク機器3 用いて、図97に示すセキュアコンテナ304 x が暗号 化される。

[0394] ステップS96-8: SAM管理部190は、セキュアコンテナ304xを図94に示すAV機器360,のSAM305,に出力する。このとき、SAM305,との間の相互認証と並行して、IEEE1394シリアルバスであるバス191の相互認証が行われる。

20 [0395]ステップS96-9:CPU1100は、 上述したセキュアコンテナの転送処理が適切に行われた か否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知す る。なお、CPU1100は、上述したセキュアコンテ ナの転送処理が適切に行われたか否かを示すSAMステ ータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810 がポーリングによって当該フラグを読んでもよい。

[0396]以下、図94に示すように、SAM305,から入力した図97に示すセキュアコンテナ304xを、RAM型などの記録媒体(メディア)130、に書き込む際のSAM305,内での処理の流れを図98、図99および図100は、当該処理を示すフローチャートである。ここで、RAM型の記録媒体1-30、は、例えば、セキュアでないRAM領域134、メディアSAM133およびセキュアRAM領域132を有している。

[0397] ステップS99-0: 図98に示すSAM305。のCPU1100は、ホストCPU810から、入力したセキュアコンテナを購入形態を決定した後に記録媒体に記録することを指示する内部割り込みS810を受ける。

[0398]ステップS99-1:SAM305,は、SAM305,は、SAM305,が正規に登録されているSAMであるか否かを検証し、正規に登録されているSAMであるにステップS99-2以降の処理を行う。また、SAM305,は、SAM305,がホームネットワーク内のSAMであるか否かの検証も行う。

[0399]ステップS99-2:前述したステップS 99-4-2に対応する処理として、SAM305

50 , は、SAM3 0 5, との間で相互認証を行って得たセ

ッション鍵データK、、、を共有する。

ステップS99-3:SAM305、のSAM管理部1 90は、図94に示すように、ネットワーク機器360 , のSAM305, からセキュアコンテナ304xを入 力する。

111.

ステップS99-4:暗号化・復号部171は、ステッ プS99-2で共有したセッション鍵データKsesを用 いて、SAM管理部190を介して入力したセキュアコ ンテナ304xを復号する。

Kses を用いて復号されたセキュアコンテナ304x内 のコンテンツファイルCFが、図94に示すメディア・ ドラブSAM260におけるセクタライズ(Sectorize) 、セクタヘッダの付加処理、スクランブル処理、EC Cエンコード処理、変調処理および同期処理を経て、R AM型の記録媒体130、のRAM領域134に記録さ

【0401】ステップS99-6:セッション鍵データ Kses を用いて復号されたセキュアコンテナ304x内 の署名データSIGs.cp, SIGsz.sp, SIG 41.5AM1 と、キーファイルKFおよびその署名データS IGT.CP., SIGGS.SP., SIGGZ.SANI E. +-7 ァイルKF、およびそのハッシュ値Hx1と、公開鍵署名 データCERspおよびその署名データSIGいたちとと、 公開鍵署名データCERこれよびその署名データSIG 1.ESC と、公開鍵署名データCERsamiおよびその署名 データSIGスス、ほらことが、作業用メモリ200に書き込

[0402]ステップS99-7:署名処理部589に おいて、作業用メモリ200から読み出された署名デー タSIG,1,esc, SIG1,esc, SIG22,escが、記憶 部192から読み出した公開鍵データKesc., を用いて ER、44、の正当性が確認される。そして、署名処理部5 89において、公開鍵証明書データCERceに格納され た公開鍵データKcrieを用いて、署名データSTG.cr の正当性が検証され、コンテンツファイルCFの作成者 の正当性が確認される。署名処理部589において、公 開鍵証明書データCER。」に格納された公開鍵データK sr.,を用いて、署名データSIGsz.ce の正当性が検証 され、コンテンツファイルCFの送信者の正当性が確認 される。また、署名処理部189において、公開鍵証明 書データCERsamiに格納された公開鍵データKsami.p を用いて、署名データSIG41.5481 の正当性が検証さ れ、コンテンツファイルCFの送信者の正当性が確認さ れる。

[0403] ステップS99-8:署名処理部589に おいて、公開鍵証明書データCERcr, CERsr, CE Rsans に格納された公開鍵データKcr.r, Ksr.r, K 54M1.7を用いて、作業用メモリ200に記憶されている 50 理部855を介して、図94に示すメディア・ドラブS

署名データSIG, CP, SIG63.5P, SIG42.5AH1 の正当性を検証する。そして、署名データSIG,.с. SIG,,,sr, SIG,,,sam が正当であると検証され たときに、キーファイルKFの送信者の正当性が確認さ れる。

[0404]ステップS99-9:署名処理部589に おいて、記憶部192から読み出した公開鍵データK 納されが署名データSIGェューミスの検証が行われる。そ 【0400】ステップS99-5:セッション鍵データ 10 して、署名データSIGx1. Escが正当であると検証され たときに、キーファイルKFの作成者の正当性が確認さ れる。

> [0405]ステップS99-10:署名処理部189 は、ハッシュ値Hcaの正当性を検証し、キーファイルK F、の作成者および送信者の正当性を確認する。なお、 当該例では、キーファイルKF1 の作成者と送信元とが 同じ場合を述べたが、キーファイルKF,の作成者と送 信元とが異なる場合には、キーファイルKF」に対して 作成者の署名データと送信者と署名データとが作成さ 20 れ、署名処理部189において、双方の署名データの正 当性が検証される。

【0406】ステップS99-11:利用監視部186 は、ステップS99-10で復号されたキーファイルK F, に格納された利用制御データ166を用いて、以後 のコンテンツデータCの購入・利用形態を制御する。 [0407]ステップS99-12:ユーザは、購入・

利用形態決定操作部165を操作して購入形態を決定 し、当該操作に応じた操作信号S165が、課金処理部 587に出力される。

30 ステップS99-13:課金処理部587は、操作信号 S165に基づいて、外部メモリ201に記憶されてい る利用履歴データ308を更新する。また、課金処理部 検証され、- 公開鍵証明書データCER。。- - CER。。- - CER。。- - - 58.7は、- コンテンツデータの購入形態が決定される度-に、当該決定された購入形態に応じて利用制御データ1 66を更新する。

> 【 0 4 0 8 】ステップS99-14:暗号化・復号部1 73は、記憶部192から読み出した記録用鍵データK sta、メディア鍵データKweo および購入者鍵データK _{₹1}を順に用いて、ステップS99-12で生成された 40 利用制御データ166を暗号化してメディア・ドライブ SAM管理部855に出力する。

ステップS99-15:メディア・ドライブSAM管理 部855は、新たな利用制御データ166を格納したキ ーファイルKF、を、セクタライズ処理、セクタヘッダ の付加処理、スクランブル処理、ECCエンコード処 理、変調処理および同期処理を経て、RAM型の記録媒 体130、のセキュアRAM領域132に記録する。 ステップS99-16:キーファイルKFが作業用メモ リ200から読み出され、メディア・ドライブSAM管 AM260によってRAM型の記録媒体130.のセキ ュアRAM領域132に書き込まれる。

[0409] ステップS99-17: CPU1100 は、上述した処理が適切に行われたか否かを、外部割り 込みでホストCPU810に通知する。なお、CPU1 100は、上述した処理が適切に行われたか否かを示す SAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストC PU810がポーリングによって当該フラグを読んでも

記録媒体のコンテンツデータの購入形態決定処理、RO M型の記録媒体のコンテンツデータの購入形態を決定し た後にRAM型の記録媒体に書き込む場合の処理は、サ ービスプロバイダ310において秘密鍵データKsil,を 用いて付けられた署名データSIG。の検証処理を行う 点を除いて、前述した第1実施形態のSAM105, に おける処理と同じである。また、SAM305、の実現 方法も、前述した第1実施形態で説明したSAM105 ,の実現方法と同じである。また、ユーザホームネット 態で説明した図63に示す構成は同様に適用される。ま た、この場合に、SAM305,、AV圧縮・伸長用S AM163、メディア・ドラブSAM260およびメデ ィアSAM133の回路モジュールとして、図64~図 79を用いて説明した構成が同様に適用される。また、 図62を用いて説明したセキュア機能も、コンテンツプ ロバイダ101がサービスプロバイダ310に置き換え る点を除いて、EMDシステム300でも同様に適用さ

おける各種の機器の接続形態等を再び説明する。図10 1は、ユーザホームネットワーク303における機器の 接続形態の一例を説明するための図である。ことでは、 図101に示すように、ユーザホームネットワーク30 3内でネットワーク機器360,, AV機器360,, 360, **が「EEE I 394シリアルバス 19 I を介**し て接続されている場合を説明する。ネットワーク機器3 60, は、外部メモリ201、SAM305, 、CAモ ジュール311、AV圧縮・伸長用SAM163および ダウンロードメモリ167を有する。CAモジュール3 11は、公衆回線などのネットワークを介して、サービ スプロバイダ310と通信を行う。また、SAM305 1 は、公衆回線などのネットワークを介して、EMDサ ービスセンタ302と通信を行う。ダウンロードメモリ 167としては、メディアSAM167aを備えたメモ リスティック、あるいはHDDなどが用いられる。ダウ ンロードメモリ167には、サービスプロパイダ310 からダウンロードしたセキュアコンテナ304などが記 憶される。各機器には、ATRAC3やMPEGなどの 各種の圧縮・伸長方式にそれぞれ対応した複数のAV圧 50 KFを作成し、これをコンテンツプロバイダ301に送

縮・伸長用SAM163が内蔵されている。SAM30 5、は、接触方式あるいは非接触方式の I C カード11 41と通信を行うことが可能である。 I Cカード114 1は、ユーザ I Dなどの各種のデータが記憶しており、 SAM305、においてユーザ認証を行う場合などに用

[0412] AV機器360, は、例えば、ストレージ 機器であり、SAM305,と305,との間で所定の 処理を経て、IEEE1394シリアルバス191を介 [0410] なお、SAM305, におけるROM型の 10 してネットワーク機器360, から入力したセキュアコ ンテナを記録媒体130に記録する。また、AV機器3 60,も同様に、例えば、ストレージ機器であり、SA M305、と305, との間で所定の処理を経て、IE EE1394シリアルバス191を介してAV機器36 0. から入力したセキュアコンテナを記録媒体130に 記録する。

【0413】なお、図101に示す例では、記録媒体1 30にメディアSAM133が搭載されている場合を例 示したが、例えば、記録媒体130のメディアSAM1 ワーク303に用いられる機器においても、第1実施形 20 33が搭載されていない場合には、図101に点線で示 したように、メディア・ドラブSAM260を用いて、 SAM305,,305, との間の認証が行われる。 【0414】次に、図82に示すEMDシステム300 の全体動作について説明する。図102および図103 は、EMDシステム300の全体動作のフローチャート である。ととでは、サービスプロバイダ310からユー ザホームネットワーク303にオンラインでセキュアコ ンテナ304を送信する場合を例示して説明する。な お、以下に示す処理の前提として、EMDサービスセン 【0411】以下、ユーザホームネットワーク303に 30 タ302へのコンテンツプロバイダ301、サービスプ ロバイダ3 1 0 および S A M 3 0 5, ~ 3 0 5, の登録 は既に終了しているものとする。

> - [-0-4-1 5] ステップS-2-1: EMDサービスセンタ-3-02は、コンテンツプロバイダ301の公開鍵データK cr.,の公開鍵証明書CERcrを、自らの署名データSI G. 155 と共にコンテンツプロバイダ301 に送信す る。また、EMDサービスセンタ302は、コンテンツ プロバイダ301の公開鍵データKsp.pの公開鍵証明書 CERspを、自らの署名データSIGspessと共にサー ピスプロバイダ310に送信する。また、EMDサービ スセンタ302は、各々有効期限が1カ月の3カ月分の ライセンス鍵データKD, ~KD, をユーザホームネッ トワーク303のSAM305, ~305, に送信す

【0416】ステップS22:コンテンツプロバイダ3 01は、相互認証を行った後に、権利書データ106お よびコンテンツ鍵データK cをEMDサービスセンタ3 02に登録して権威化する。また、EMDサービスセン タ302は、図3(B)に示す6カ月分のキーファイル 信する。

【0417】ステップS23:コンテンツプロバイダ3 01は、図3(A), (B) に示すコンテンツファイル CFおよびその署名データSIG。.ceと、キーファイル KFおよびその署名データSIG, c, とを作成し、これ らと図3(C)に示す公開鍵証明書データCER。。およ びその署名データSIG1.85c とを格納したセキュアコ ンテナ104を、オンラインおよび/またはオフライン で、サービスプロバイダ310に提供する。

【0418】ステップS24:サービスプロバイダ31 10 定する。 Oは、図3 (C) に示す署名データS I G1. ESC を検証 した後に、公開鍵証明書データCERよりに格納された公 開鍵データKce, pを用いて、図3(A)、(B)に示す 署名データSIG。、これおよびSIG、、これを検証して、セ キュアコンテナ104が正当なコンテンツプロバイダ3 01から送信されたものであるかを確認する。

[0419]ステップS25:サービスプロバイダ3.1 0は、プライスタグデータ312およびその署名データ SIG。4.5 を作成し、これらを格納したを格納した図 87に示すセキュアコンテナ304を作成する。

[0420]ステップS26:サービスプロバイダ31 Oは、プライスタグデータ312をEMDサービスセン タ302に登録して権威化する。

【0421】ステップS27:サービスプロバイダ31 Oは、例えば、ユーザホームネットワーク303のCA モジュール311からの要求に応じて、ステップS25 で作成したセキュアコンテナ304を、オンラインある いはオフラインで、図89に示すネットワーク機器36 0, の復号モジュール905に送信する。

[0422] ステップS28: CAモジュール311 は、SP用購入履歴データ309を作成し、これを所定 のタイミングで、サービスプロバイダ310に送信す 3.

[0423] 37 7 29 : SAM 305 305,のいずれかにおいて、図84(D)に示す署名データ SIG。1.155を検証した後に、公開鍵証明書データCE Rsp に格納された公開鍵データKsp.pを用いて、図84 (A), (B), (C) に示す署名データSI

Gsz.sp , SIGss.sp , SIGss.sp を検証して、セ キュアコンテナ304内の所定のデータが正当なサービ スプロバイダ310において作成および送信されたか否 かを確認する。

[0424] ステップS30: SAM305, ~305 、のいずれかにおいて、図84(D)に示す署名データ SIG1.esc を検証した後に、公開鍵証明書データCE Rc, に格納された公開鍵データKc, 、を用いて、図84 (A), (B), (C) に示す署名データSIG。.sr, SIG,、、、。を検証して、セキュアコンテナ304内のコ ンテンツファイルCFが正当なコンテンツプロバイダ3 01において作成されたか否かと、キーファイルKFが 50 ツデータCの取り扱い内容に基づいて、コンテンツデー

正当なコンテンツプロバイダ301から送信されたか否 かを確認する。また、SAM305、~305、のいず れかにおいて、公開鍵データKesc.pを用いて、図84 (B) に示すキーファイルKF内の署名データSIG ヒュ、ヒscの正当性を検証することで、キーファイルKFが 正当なEMDサービスセンタ302によって作成された か否かを確認する。

【0425】ステップS31:ユーザが図88に示す操 作部165を操作してコンテンツの購入・利用形態を決

【0426】ステップS32:ステップS31において ホストCPU810からSAM305,~305. に出 された内部割り込みS810に基づいて、SAM305 1~305, において、セキュアコンテナ304の利用 履歴(Usage Log) データ308が生成される。SAM3 05, ~305, からEMDサービスセンタ302に、 利用履歴データ308およびその署名データSIG 205.5411が送信される。また、購入形態が決定される度 にリアルタイムに、SAM305、~305,からEM 20 Dサービスセンタ302に利用制御状態データ166が 送信される。

[0427] ステップS33: EMDサービスセンタ3 02は、利用履歴データ308に基づいて、コンテンツ プロバイダ301およびサービスプロバイダ310の各 々について、課金内容を決定(計算)し、その結果に基 づいて、決済請求権データ152c, 152sを作成す

[0428]ステップS34:EMDサービスセンタ3 02は、ペイメントゲートウェイ90を介して決済機関 30 91 に、決済請求権データ152 c, 152 sを自らの 署名データと共に送信し、これにより、ユーザホームネ ットワーク303のユーザが決済機関91に支払った金 銭が、コンテンツプロバイダ3-0 1 およびサービスプロ バイダ310の所有者に分配される。

【0429】以上説明したように、EMDシステム30 0では、図3に示すフォーマットのセキュアコンテナ1 04をコンテンツプロバイダ301からサービスプロバ イダ310に配給し、セキュアコンテナ104内のコン テンツファイルCFおよびキーファイルKFをそのまま 40 格納したセキュアコンテナ304をサービスプロバイダ 310からユーザホームネットワーク303に配給し、 キーファイルKFについての処理をSAM305,~3 05、内で行う。また、キーファイルKFに格納された コンテンツ鍵データKcおよび権利書データ106は、 配信鍵データKD、~KD、を用いて暗号化されてお り、配信鍵データKD、~KD、を保持しているSAM 305、~305、内でのみ復号される。そして、SA M305, ~305, では、耐タンパ性を有するモジュ ールであり、権利書データ106に記述されたコンテン

タCの購入形態および利用形態が決定される。

117

【0430】従って、EMDシステム300によれば、 ユーザホームネットワーク303におけるコンテンツデ ータCの購入および利用を、サービスプロバイダ310 における処理とは無関係に、コンテンツプロバイダ30 1の関係者が作成した権利書データ106の内容に基づ いて確実に行わせることができる。すなわち、EMDシ ステム300によれば、権利書データ106をサービス プロバイダ310が管理できないようできる。そのた め、EMDシステム300によれば、異系列の複数のサ 10 ービスプロバイダ310を介してユーザホームネットワ ーク303にコンテンツデータCが配給された場合で も、ユーザホームネットワーク303のSAMにおける 当該コンテンツデータCについての権利処理を、コンテ ンツブロバイダ301が作成した共通の権利書データ1 . 06に基づいて行わせることができる。

【0431】また、EMDシステム300では、セキュ アコンテナ104,304内の各ファイルおよびデータ について、それらの作成者および送信者の正当性を示す 署名データを格納していることから、サービスプロバイ 20 ダ310およびSAM305, ~305, において、そ れらの作成者および送信者の正当性、並びにそれらが改 **譲されていないか否かなどを確認できる。その結果、コ** ンテンツデータCの不正利用を効果的に回避できる。

[0432]また、EMDシステム300では、サービ スプロバイダ310からユーザホームネットワーク30 3へのコンテンツデータCの配給を、オンラインおよび オフラインの何れの場合でもセキュアコンテナ304を 用いて行うことで、双方の場合において、SAM305 共通化できる。

【0433】また、EMDシステム300では、ユーザ - ホームネットワーク303内のネットワーク機器360 およびAV機器360、~360、においてコンテン ツデータCを購入、利用、記録および転送する際に、常 に権利書データ106に基づいて処理を行うことで、共 通の権利処理ルールを採用できる。例えば、図104に 示すように、コンテンツプロバイダ301が提供したコ ンテンツデータCを、サービスプロバイダ310からユ ーザホームネットワーク303に、パッケージ流通、デ ジタル放送、インターネット、専用線、デジタルラジオ およびモバイル通信などの何れの手法(経路)で配信 (配給) した場合でも、ユーザホームネットワーク30 3.303aのSAMにおいて、コンテンツプロバイダ 301が作成した権利書データ106に基づいて、共通 の権利処理ルールが採用される。

[0434]また、EMDシステム300によれば、E MDサービスセンタ302が、認証機能、鍵データ管理 機能および権利処理(利益分配)機能を有することか ら、コンテンツの利用に伴ってユーザが支払った金額

が、コンテンツプロバイダ301およびEMDサービス センタ302の所有者に、予め決められた比率に従って 確実に分配される。また、EMDシステム300によれ ば、同じコンテンツプロバイダ301が供給した同じコ ンテンツファイルCFについての権利書データ106 は、サービスプロバイダ310のサービス形態とは無関 係に、そのままSAM305,~305**,**に供給され る。従って、SAM305,~305,において、権利 書データ106に基づいて、コンテンツプロバイダ30 1の意向通りに、コンテンツファイルCFの利用を行わ せることができる。すなわち、EMDシステム300に よれば、コンテンツを用いたサービスおよびユーザによ るコンテンツの利用が行われる際に、従来のように監査 組織725に頼るととなく、技術的な手段によって、コ ンテンツプロバイダ301の所有者の権利および利益を 確実に守ることができる。

【0435】以下、上述した第2実施形態のEMDシス テム300で採用するセキュアコンテナなどの配送プロ トコルについて説明する。図105に示すように、コン テンツプロバイダ301において作成されたセキュアコ ンテナ104は、インターネット(TCP/IP)ある いは専用線(ATM Cell)などのコンテンツプロ バイダ用配送プロトコルを用いてサービスプロバイダ3 10に提供される。また、サービスプロバイダ310 は、セキュアコンテナ104を用いて作成したセキュア コンテナ304を、デジタル放送(MPEG-TS上の XML/SMIL)、インターネット(TCP/IP上 のXML/SMIL)あるいはパッケージ流通(記録媒 体)などのサービスプロバイダ用配送プロトコルを用い 1 ~305. におけるコンテンツデータCの権利処理を 30 てユーザホームネットワーク303に配給する。また、 ユーザホームネットワーク303、303a内、あるい はユーザホームネットワーク303と303aとの間に おいて、SMA相互間で、セキュアコンテナが、家庭内 EC (Electric Commerce) /配信サービス(1394シ リアルバス・インターフェイス上のXML/SMIL) や記録媒体などを用いて転送される。

[0436] 本発明は上述した実施形態には限定されな い。例えば、上述した実施形態では、EMDサービスセ ンタ102、302において、キーファイルKFを作成 する場合を例示したが、コンテンツプロバイダ101. 301においてキーファイルKFを作成してもよい。

【発明の効果】以上説明したように、本発明のデータ処 理装置によれば、コンテンツデータの取り扱いを示す権 利書データに基づいたコンテンツデータの権利処理をセ キュアな環境で行うことができる。その結果、権利書デ ータをコンテンツデータの提供に係わる者が作成すれ は、コンテンツデータに係わる利益を適切に保護すると とが可能になると共に、当該関係者による監査の負担を 50 軽減できる。

【図面の簡単な説明】

【図1】図1は、本発明の第1実施形態のEMDシステ ムの全体構成図である。

【図2】図2は、本発明のセキュアコンテナの概念を説 明するための図である。

【図3】図3は、図1に示すコンテンツプロバイダから SAMに送信されるセキュアコンテナのフォーマットを 説明するための図である。

【図4】図4は、図3に示すコンテンツファイルに含ま れるデータを詳細に説明するための図である。

【図5】図5は、図3に示すキーファイルに含まれるデ ータを詳細に説明するための図である。

【図6】図6は、図1に示すコンテンツプロバイダとE MDサービスセンタとの間で行われる登録およびキーフ ァイルの転送を説明するための図である。

[図7] 図7は、コンテンツファイルに格納されるヘッ ダデータを説明するための図である。

【図8】図8は、コンテンツIDを説明するための図で ある。

【図9】図9は、セキュアコンテナのディレクトリ構造 20 れるデータを説明するための図である。 を説明するための図である。

【図10】図10は、セキュアコンテナのハイパーリン ク構造を説明するための図である。

【図11】図11は、本実施形態で用いられるROM型 の記録媒体の第1の例を説明するための図である。

【図12】図12は、本実施形態で用いられるROM型 の記録媒体の第2の例を説明するための図である。

【図13】図13は、本実施形態で用いられるROM型 の記録媒体の第3の例を説明するための図である。

の記録媒体の第1の例を説明するための図である。

【図15】図15は、本実施形態で用いられるRAM型 の記録媒体の第2の例を説明するための図である。

【図16】図16は、本実施形態で用いられるRAM型 の記録媒体の第3の例を説明するための図である。

【図17】図17は、コンテンツプロバイダにおけるセ キュアコンテナの作成処理の手順を示すフローチャート である。

【図18】図18は、コンテンツプロバイダにおけるセ である。

【図19】図19は、コンテンツプロバイダにおけるセ キュアコンテナの作成処理の手順を示すフローチャート である。

【図20】図20は、図1に示すEMDサービスセンタ の機能を示す図である。

【図21】図21は、図1に示す利用履歴データを説明 するための図である。

[図22] 図22は、図1に示すユーザホームネットワ ーク内のネットワーク機器の構成図である。

【図23】図23は、図22に示すホストCPUとSA Mとの関係を説明するための図である。

【図24】図24は、SAMを実現するソフトウェア構 成を説明するための図である。

【図25】図25は、ホストCPUに出される外部割り 込みを説明するための図である。

【図26】図26は、ホストCPUが出す内部割り込み を説明するための図である。

【図27】図27は、ホストCPUが出すファンクショ 10 ンコールを説明するための図である。

【図28】図28は、SAMのCPOUの処理状態を説 明するための図である。

【図29】図29は、ホストCPUおよびSAMのメモ リ空間を説明するための図である。

【図30】図30は、図1に示すユーザホームネットワ ーク内のSAMの機能ブロック図であり、コンテンツブ ロバイダから受信したセキュアコンテナを復号するまで のデータの流れを示す図である。

【図31】図31は、図22に示す外部メモリに記憶さ

【図32】図32は、作業用メモリに記憶されるデータ を説明するための図である。

【図33】図33は、図1に示すユーザホームネットワ ーク内のネットワーク機器のその他の構成図である。

【図34】図34は、図30に示す記憶部に記憶される データを説明するための図である。

【図35】図35は、EMDサービスセンタからライセ ンス鍵データを受信する際のSAMの処理を示すフロー チャートである。

【図14】図14は、本実施形態で用いられるRAM型 30 【図36】図36は、セキュアコンテナを入力する際の SAMの処理を示すフローチャートである。

【図37】図37は、図1に示すユーザホームネットワ ーク内のSAMの機能ブロック図であり、コンテンツデ ータを利用・購入する処理などに関連するデータの流れ を示す図である。

【図38】図38は、コンテンツデータの購入形態を決 定する際のSAMの処理を示すフローチャートである。

【図39】図39は、購入形態が決定されたセキュアコ ンテナを説明するための図である。

キュアコンテナの作成処理の手順を示すフローチャート 40 【図40】図40は、コンテンツデータを再生する際の SAMの処理を示すフローチャートである。

【図41】図41は、図22に示すネットワーク機器の ダウンロードメモリにダウンロードされた既に購入形態 が決定されたコンテンツファイルを、AV機器のSAM に転送し、AV機器において再購入を行う場合を説明す るための図である。

【図42】図42は、図41に示す場合における転送元 のSAM内でのデータの流れを示す図である。

【図43】図43は、図42に示す場合の処理を示すっ 50 ローチャートである。

【図44】図44は、図41において転送されるセキュ アコンテナのフォーマットを説明するための図である。 【図45】図45は、図41に示す場合において、転送 先のSAMにおいて、入力したコンテンツファイルなど を、RAM型あるいはROM型の記録媒体(メディア) に書き込む際のデータの流れを示す図である。

【図46】図46は、図41に示す場合における転送先 のSAMの処理を示すフローチャートである。

[図47] 図47は、図41に示す場合における転送先 のSAMの処理を示すフローチャートである。

【図48】図48は、図1に示すユーザホームネットワ ーク内のSAMにおける各種の購入形態を説明するため の図である。

[図49] 図49は、コンテンツの購入形態が未決定の 図11に示すROM型の記録媒体をユーザホームネット ワークがオフラインで配給を受けた場合に、AV機器に おいて購入形態を決定する場合を説明するための図であ

【図50】図50は、図49に示す場合におけるAV機 器のSAM内でのデータの流れを示す図である。

【図51】図51は、図49に示す場合におけるSAM の処理のフローチャートである。

[図52] 図52は、ユーザホームネットワーク内のA V機器において購入形態が未決定のROM型の記録媒体 からセキュアコンテナを読み出して、これを他のAV機 器に転送してRAM型の記録媒体に書き込む際の処理の 流れを説明するための図である。

【図53】図53は、図52に示す場合における転送元 のSAM内でのデータの流れを示す図である。

【図54】図54は、図52において、転送元のSAM 30 から転送先のSAMに転送されるセキュアコンテナのフ ォーマットを説明するための図である。

よび転送先のSAMの処理のフローチャートを示す図で

[図56] 図56は、図52の場合における、転送元お よび転送先のSAMの処理のフローチャートを示す図で、 ある。

【図57】図57は、図52に示す場合における転送先 のSAM内でのデータの流れを示す図である。

【図58】図58は、ユーザホームネットワーク内での バスへの機器の接続形態の一例を説明するための図であ

【図59】図59は、SAMが作成するSAM登録リス トのデータフォーマットを説明するための図である。

【図60】図60は、EMDサービスセンタが作成する 公開鍵証明書破棄リストのフォーマットを説明するため の図である。

[図61] 図61は、EMDサービスセンタが作成する SAM登録リストのデータフォーマットを説明するため 50 一例を説明するための図である。

の図である。

【図62】図62は、SAMが持つセキュリティ機能を 説明するための図である。

122

【図63】図62は、図1に示すユーザホームネットワ ーク内の例えばネットワーク機器内での各種のSAMに 搭載形態の一例を説明するための図である。

【図64】図64は、図63に示すダウンロードメモリ 周辺の詳細な回路構成を説明するための図である。

【図65】図65は、図63におけるホストCPUとS 10 AMとの関係を説明するための図である。

[図66] 図66は、図63におけるホストCPU、S AM、AV圧縮・伸長用SAMおよび記録媒体の関係を 説明するための図である。

【図67】図67は、図63におけるホストCPU〇、 メディア・ドラブSAMおよびAV圧縮・伸長用SAM の関係を説明するための図である。

[図68] 図68は、権利処理用のSAMの回路モジュ ールの第1形態を説明するための図である。

【図69】図69は、図68に示す回路モジュールを用 20 いた場合のSAM内のハードウェア構成の一例を説明す るための図である。

【図70】図70は、権利処理用のSAMのアドレス空 間を説明するための図である。

[図71] 図71は、ホストCPUのアドレス空間を説 明するための図である。

【図72】図72は、権利処理用のSAMの回路モジュ ールの第2形態を説明するための図である。

【図73】図73は、メデャアSAMの回路モジュール を説明するための図である。

【図74】図74は、ROM型の記録媒体のメディアS AMの出荷時における記憶データを説明するための図で ある。

---【図-5-5-】-図5-5 は、図5-2 の場合における、-転送元お --- 【図-7-5-】-図-7-5 は、-R-OM型の記録媒体のメディア S ---AMの登録後における記憶データを説明するための図で

> [図76] 図76は、RAM型の記録媒体のメディアS AMの出荷時における記憶データを説明するための図で ある。

【図77】図77は、RAM型の記録媒体のメディアS 40 AMの登録後における記憶データを説明するための図で ある。

【図78】図78は、AV圧縮・伸長用SAMの回路モ ジュールの第1形態を説明するための図である。

【図79】図79は、メディア・ドライブSAMの回路 モジュールを説明するための図である。

【図80】図80は、図1に示すEMDシステムの全体 助作のフローチャートである。

[図81] 図81は、第1実施形態のEMDシステムに おいて用いられるセキュアコンテナの配送プロトコルの

【図82】図82は、本発明の第2実施形態のEMDシ ステムの全体構成図である。

123

【図83】図83は、サービスプロバイダにおいて行わ れるセキュアコンテナの作成処理の手順を示すフローチ ャートである。

[図84] 図84は、図82に示すサービスプロバイダ からユーザホームネットワークに送信されるセキュアコ ンテナのフォーマットを説明するための図である。

[図85] 図85は、図84に示すセキュアコンテナに 格納されたコンテンツファイルの送信形態を説明するた 10 【図100】図100は、図94に示す場合の転送先の めの図である。

【図86】図86は、図87に示すセキュアコンテナに 格納されたキーファイルの送信形態を説明するための図

【図87】図87は、図81に示すEMDサービスセン タの機能を示す図である。

【図88】図88は、図82に示すネットワーク機器の 構成図である。

[図89] 図89は、図88に示すCAモジュールの機 能ブロック図である。

[図90] 図90は、図82に示すSAMの機能ブロッ ク図であり、セキュアコンテナを入力してから復号する までのデータの流れを示す図である。

【図91】図91は、図90に示す作業用メモリに記憶 されるデータを説明するための図である。

[図92] 図92は、図82に示すSAMの機能ブロッ ク図であり、コンテンツの購入・利用形態を決定する場 合などのデータの流れを示す図である。

【図93】図93は、図82に示すSAMにおけるセキ ある。

【図94】図94は、図82に示すネットワーク機器の ダウンロードメモリにダウンロードされた既に購入形態 が決定されたコンテンツファイルを、AV機器のSAM に転送する場合を説明するための図である。

【図95】図95は、図82に示すネットワーク機器の ダウンロードメモリにダウンロードされた既に購入形態 が決定されたコンテンツファイルを、AV機器のSAM に転送する場合の転送元のSAM内での処理の流れを説 *40 データ 明するための図である。

*【図96】図96は、図95に示す転送元のSAMの処 理を示すフローチャートである。

【図97】図97は、図94に示す場合に、転送元のS AMから転送先のSAMに転送されるセキュアコンテナ のフォーマットを示す図である。

[図98] 図98は、図94に示す場合の転送先のSA M内でのデータの流れを示す図である。

【図99】図99は、図94に示す場合の転送先のSA Mの処理のフローチャートである。

SAMの処理のフローチャートである。

【図101】図101は、図82に示すユーザホームネ ットワーク内でのSAMの接続形態の一例を説明するた めの図である。

【図102】図102は、図82に示すEMDシステム の全体動作のフローチャートである。

[図103]図103は、図82に示すEMDシステム の全体動作のフローチャートである。

【図104】図104は、図82に示すEMDシステム 20 のサービス形態の一例を示す図である。

【図105】図105は、図82に示すEMDシステム において採用されるセキュアコンテナの配送プロトコル を説明するための図である。

【図106】図106は、従来のEMDシステムの構成 図である。

【符号の説明】

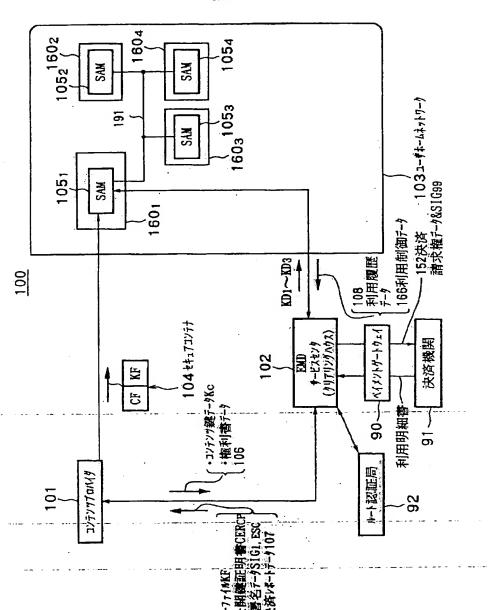
90…ペイメントゲートウェイ、91…決済機関、92 …ルート認証局、100,300…EMDシステム、1 01,301…コンテンツプロバイダ、102,302 ュアコンテナの入力処理の手順を示すフローチャートで 30 …EMDサービスセンタ、103,303…ユーザホー ムネットワーク、104,304…セキュアコンテナ、 $105, \sim 105, 305, \sim 305, \cdots SAM, 1$ 06…権利書データ:-107, 3-07…決済レポートデ ータ、108,308…利用履歴データ、160,…ネ ットワーク機器、160,~160, …AV機器、15 2, 152c, 152s…決済請求権データ、191… バス、310…サービスプロバイダ、311…CAモジ ュール、312…プライスタグデータ、CF…コンテン ツファイル、KF…キーファイル、Kc…コンテンツ鍵

[図31]

<u>外部メモリ</u> 201 に記憶されるデータ

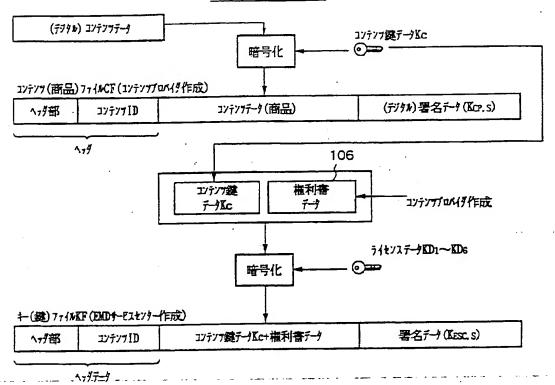
利用履歷データ108 SAM 登録以上 (KF:ダウンロードメモリにメディア SAM が無い場合)

[図1]

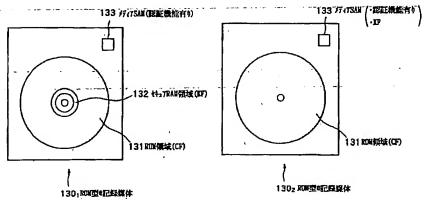


【図2】

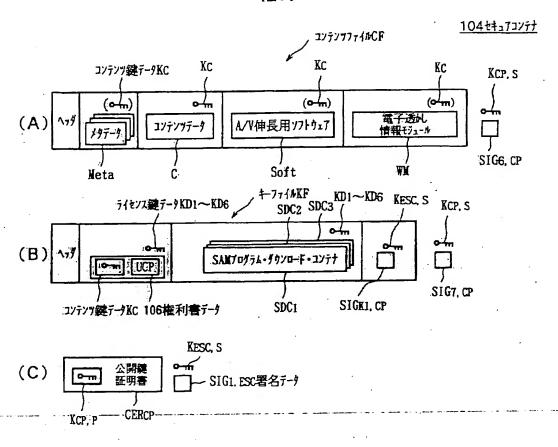
本発明のセキュアコンテナの概念

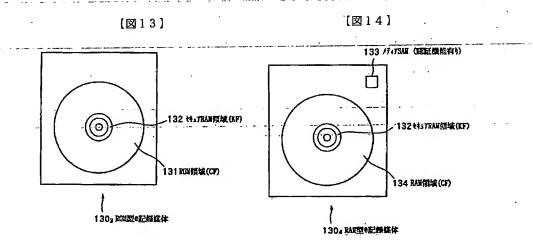






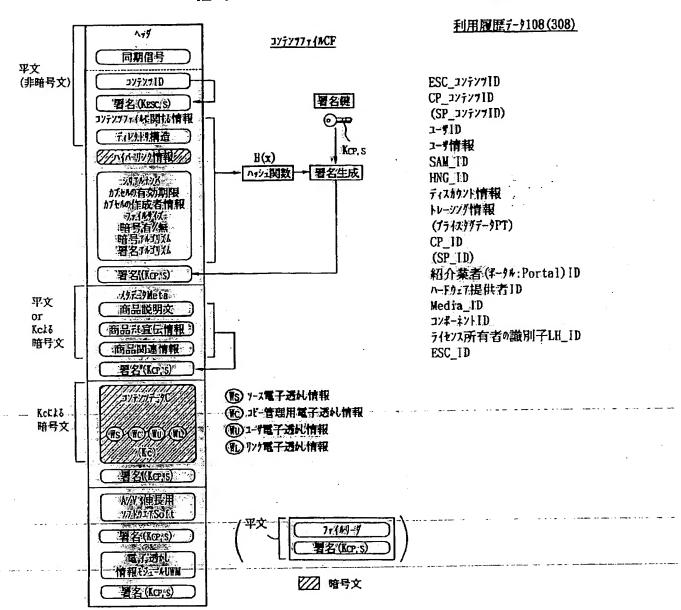
[図3]



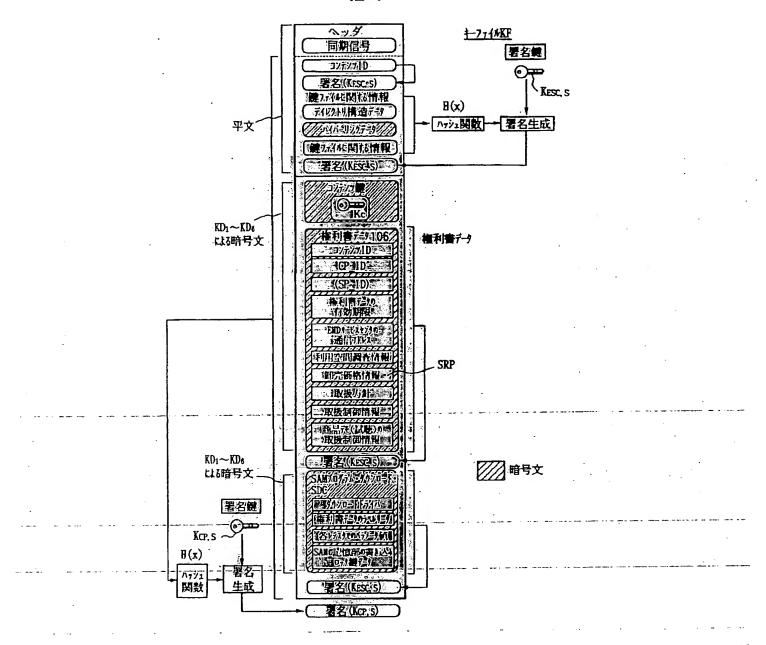


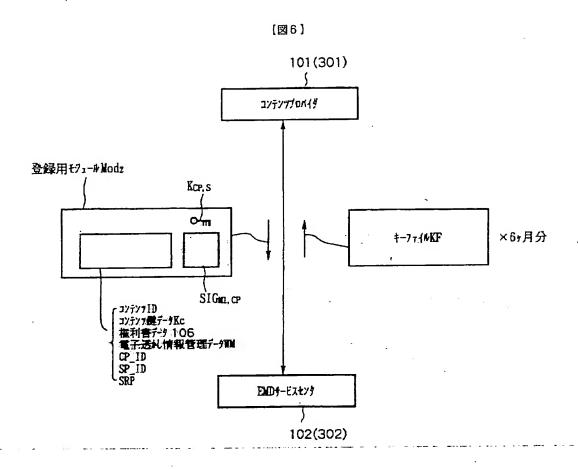
【図4】

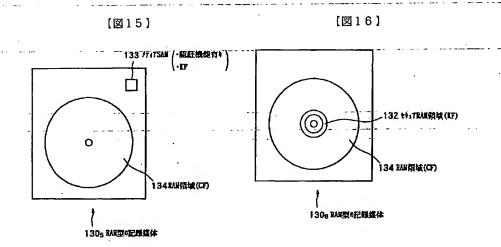
【図21】



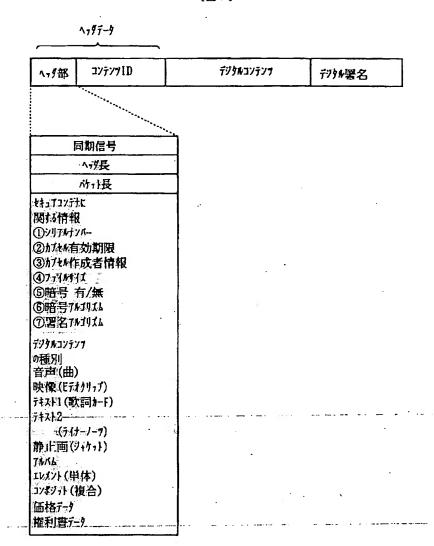
[図5]







【図7】

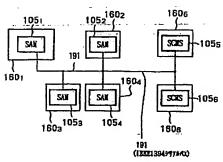


[図32]

作業川/モリ200に記憶されるデータ

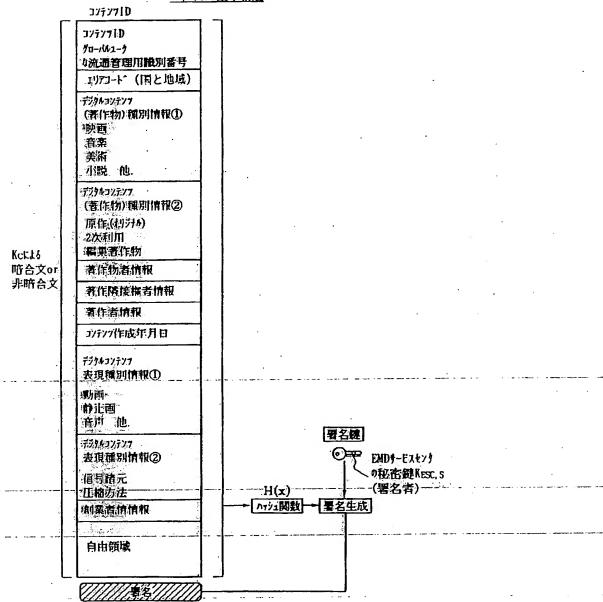
コンテンプ鍵データKc 権利書データ (UCP) 106 記憶部 (フティンコメモリ) 1920ロック鍵データKLoc コンテンププロバイダ101の公開鍵証明書CERcs 利用制御データ (UCS) 166 SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSD1~SDC3





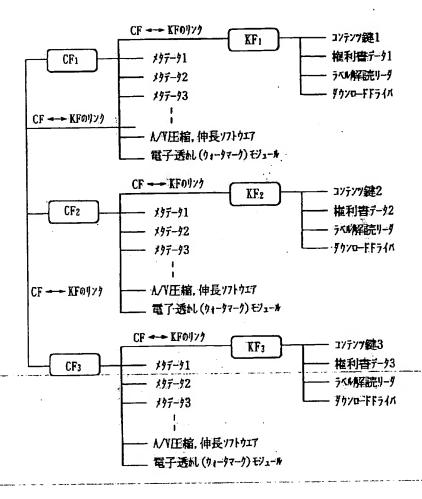
[図8]

コンテンプIDの基本構造



[図9]

<u>キチュアコンテナのティレタトワ構造</u>



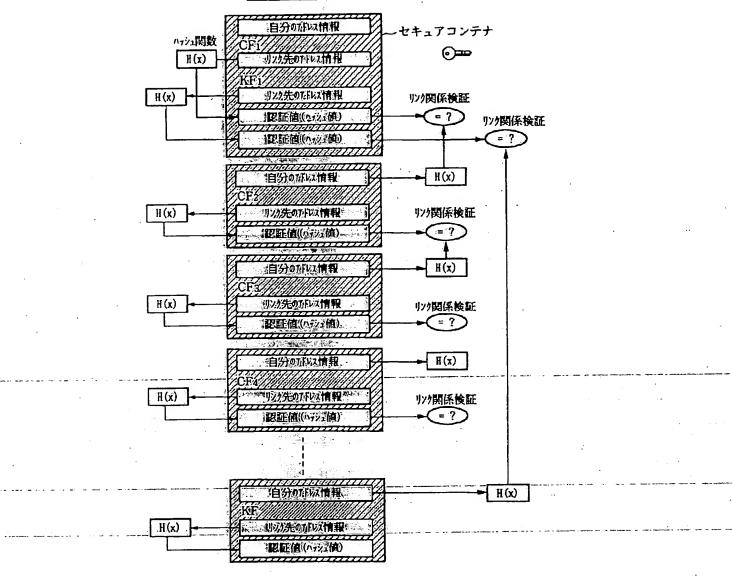
【図91】

作業用/モリ2000記憶テータ

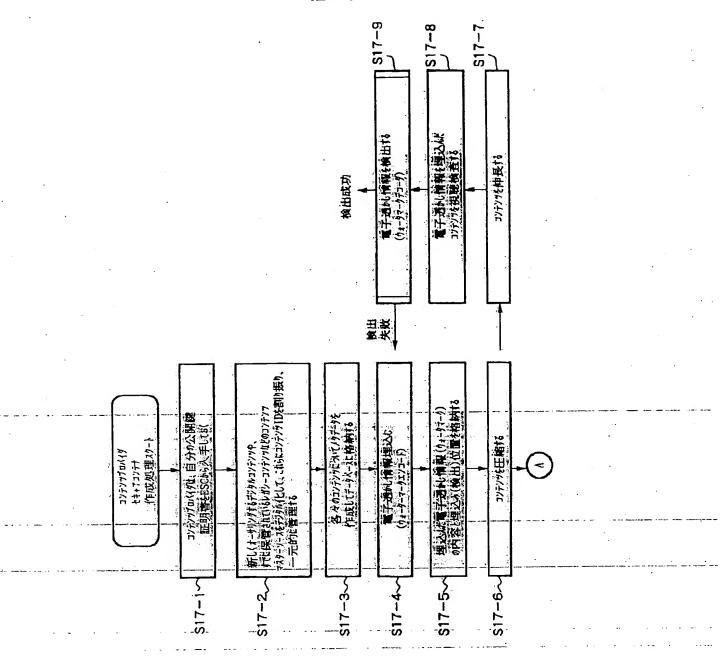
コンテンプ鍵データKc 権利書データ(UCP)106 不揮発性メモリ201のロック鍵データKLの コンテンプブロバイグ301の公開鍵証明書データCERの サービスプロバイグ301の公開鍵証明書データCERの 利用制御データ(UCS)166 SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDi~SDCs プライスタグデータ312

[図10]

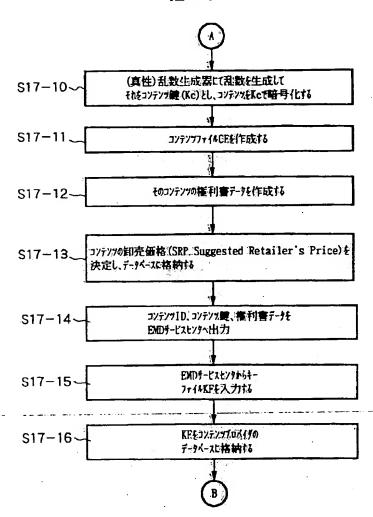
セキュアコンテナのハイバーリングデータ



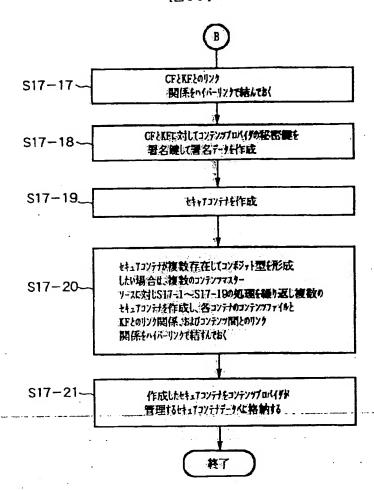
[図17]



[図18]



【図19】



[図20]

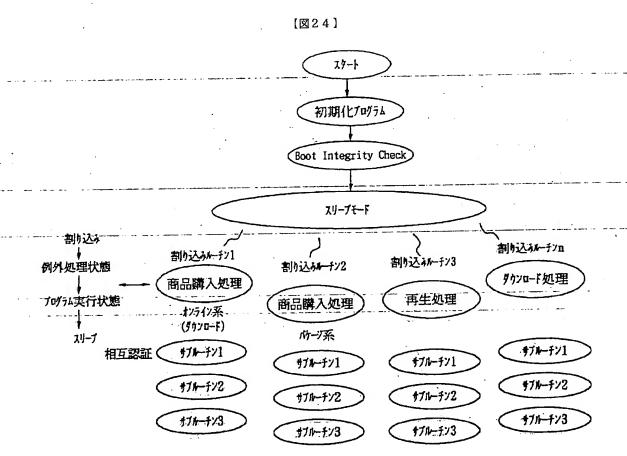
EMD+-Ezty/1020主t機能

ライセンス鍵データをコンテンツプロバグもLUSAMに供給

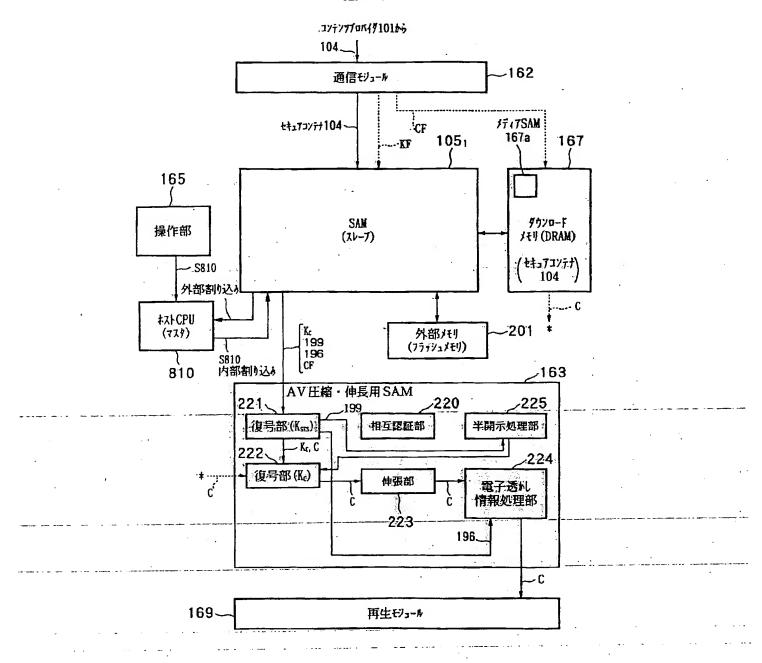
公開鍵証明香テータCERcp, CERsami~CERsamo発行

キーファイMXFの生.成

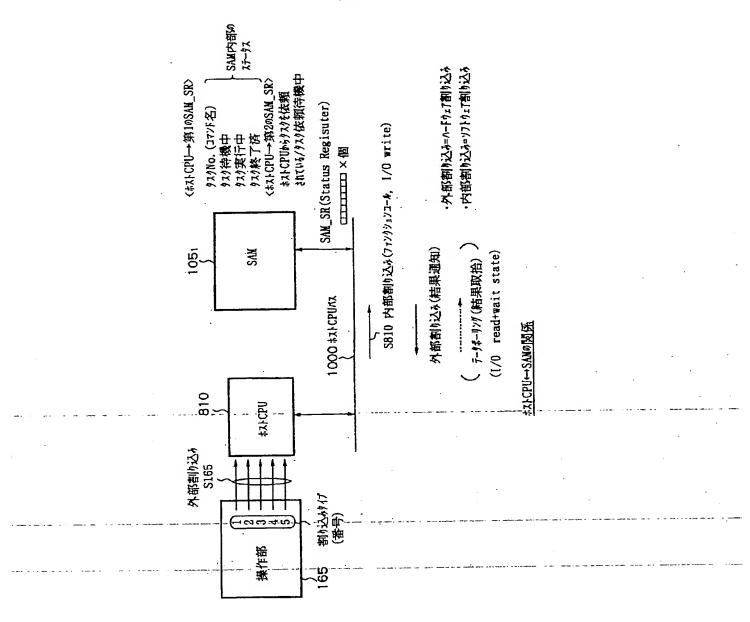
利用履歷行作基外は決済処理(利益分配処理)



【図22】

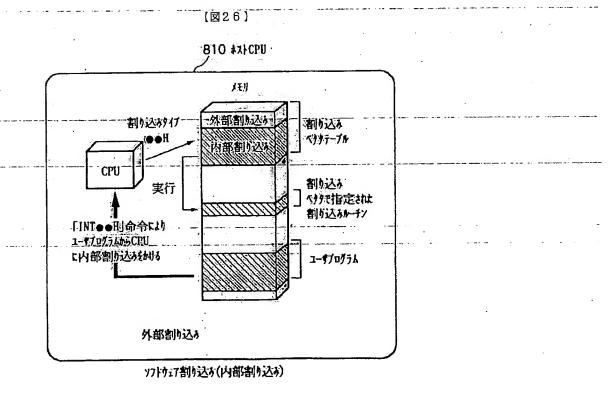


[図23]

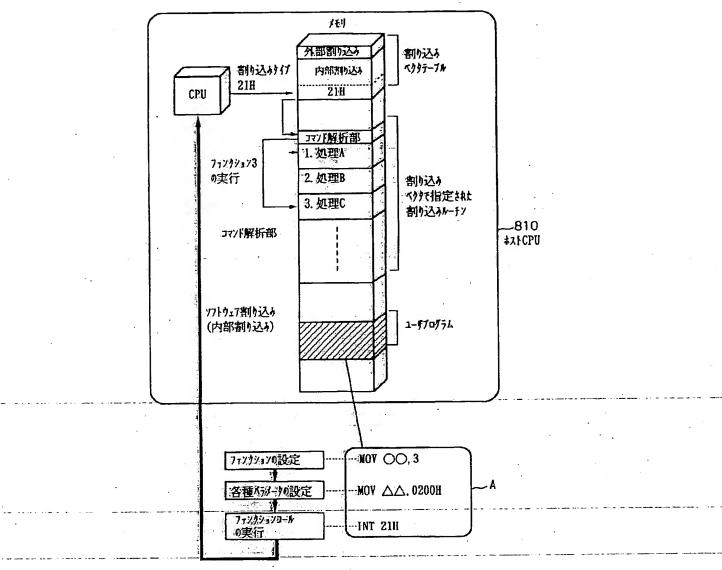


【図25】 810 #x1CPU 141 割り込みげ 外部割り込化 割り込み ベクタテーブル 内部割込み (ソフトウェブ部り込み) 実行 割が込み Y)YT指定tht 割り込み~チン 1/0 外部割624発生 割り込み付(番号) ●●H通知

Λ-Fウェア割り込み(外部割り込み)

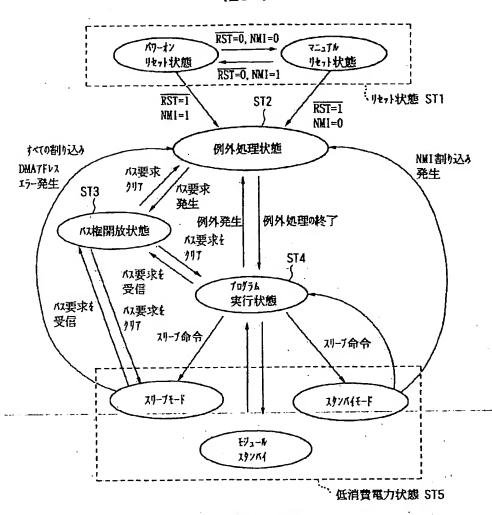


【図27】



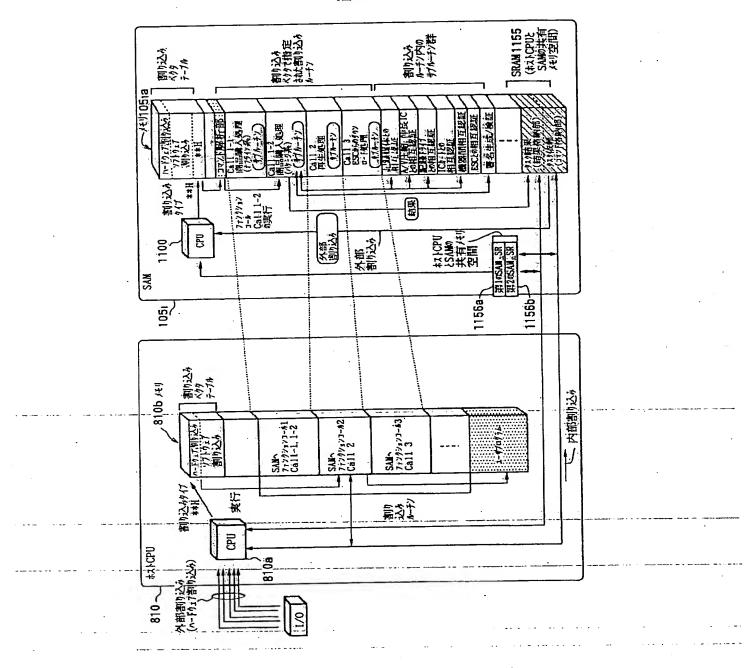
ファンクシュンコール (Procedure Call)

[図28]

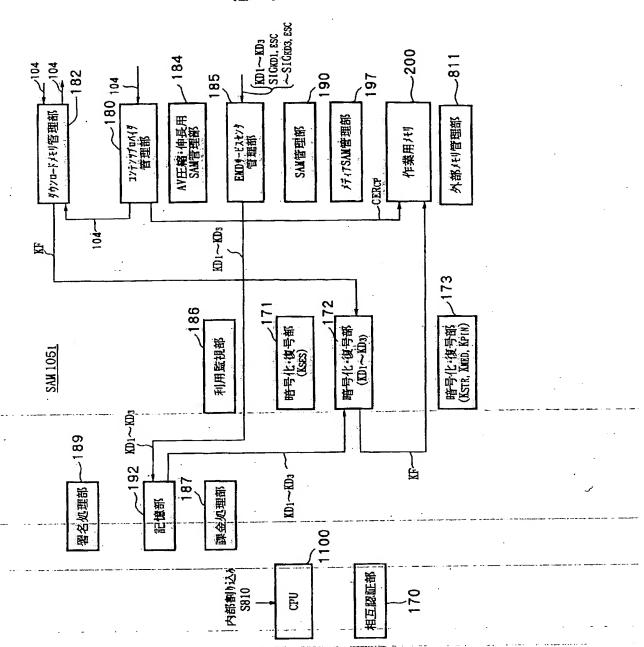


SAMOCPUO処理状態

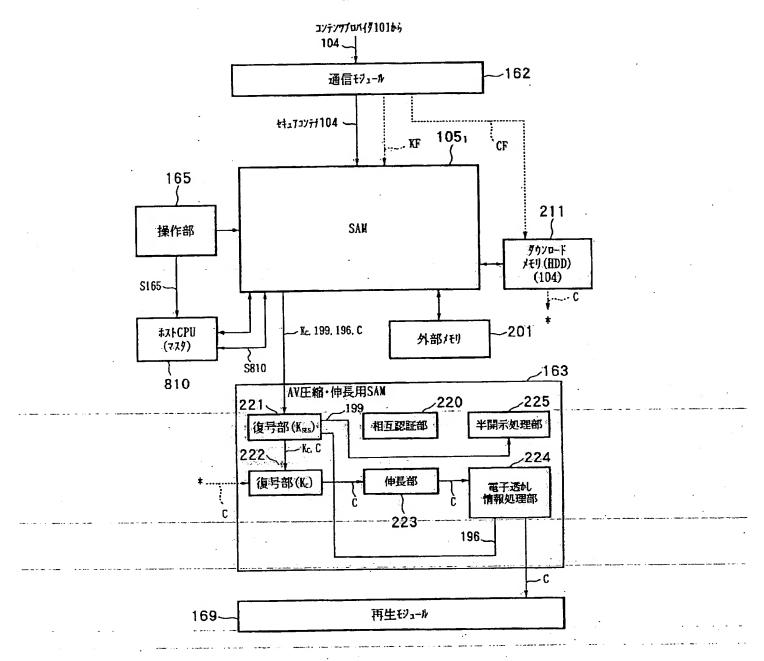
【図29】



[図30]

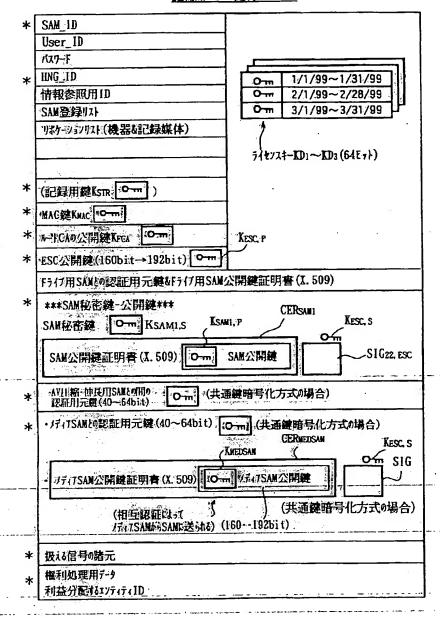


[図33]

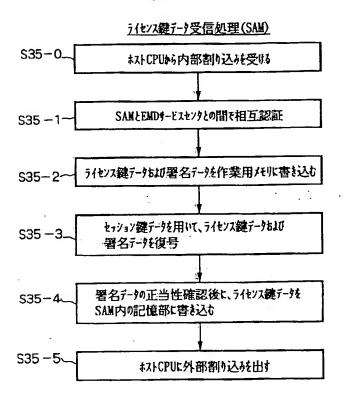


[図34]

記憶部1920記憶されるデータ

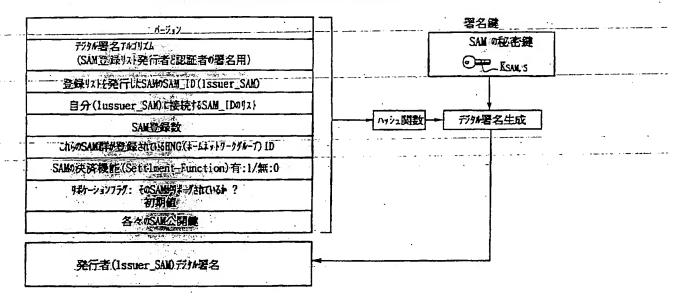


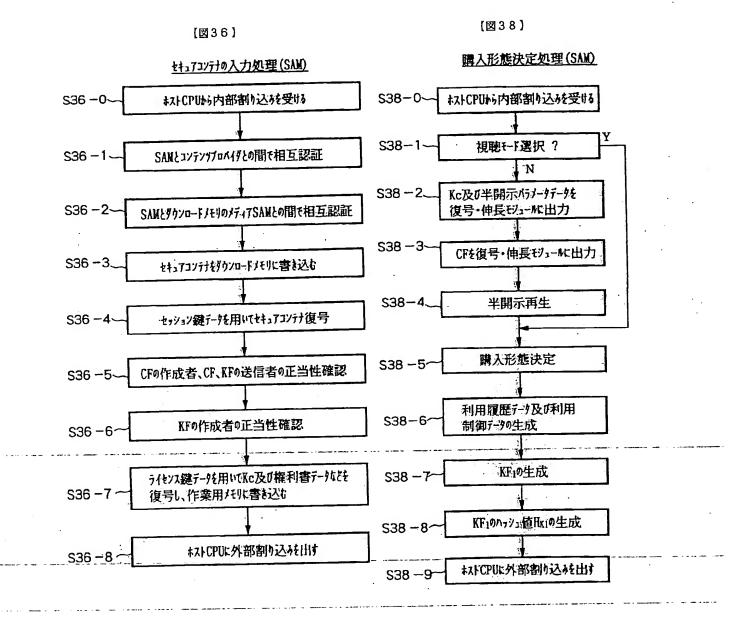
[図35]



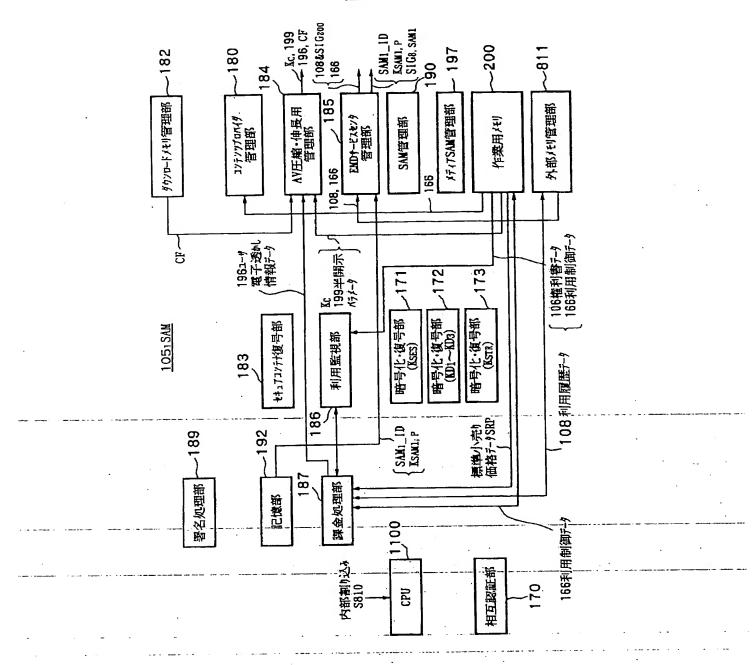
【図59】

SAM登録『スト (SAM Registration List) (SAMM作成)

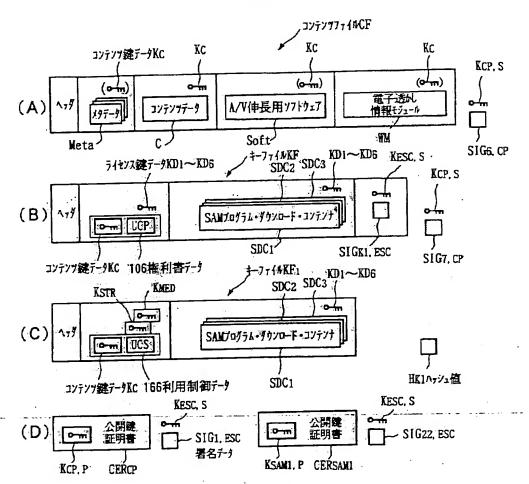


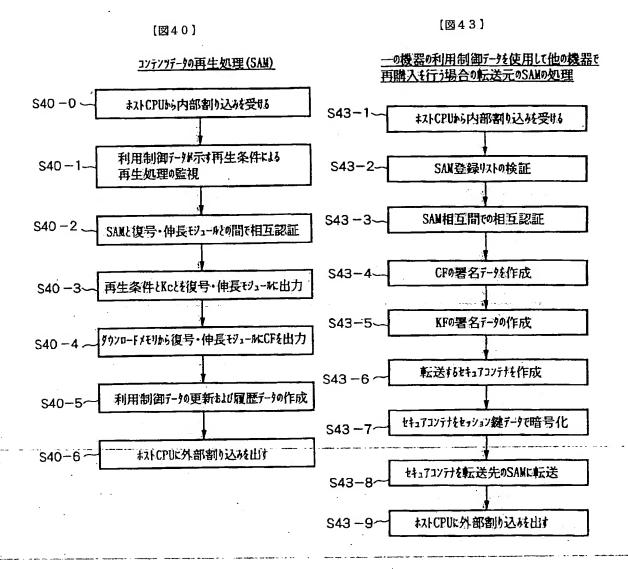


[図37]

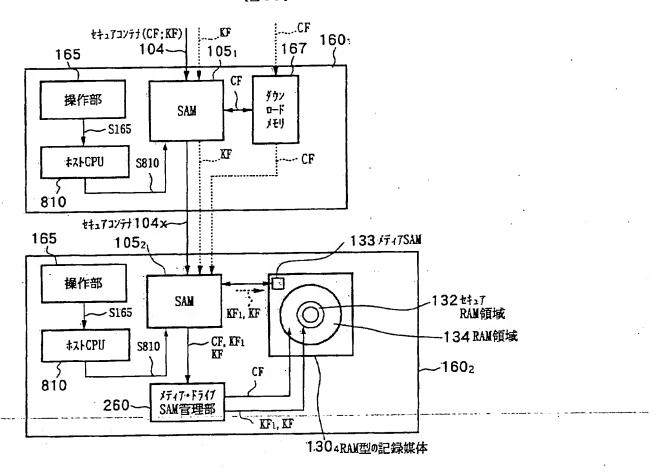


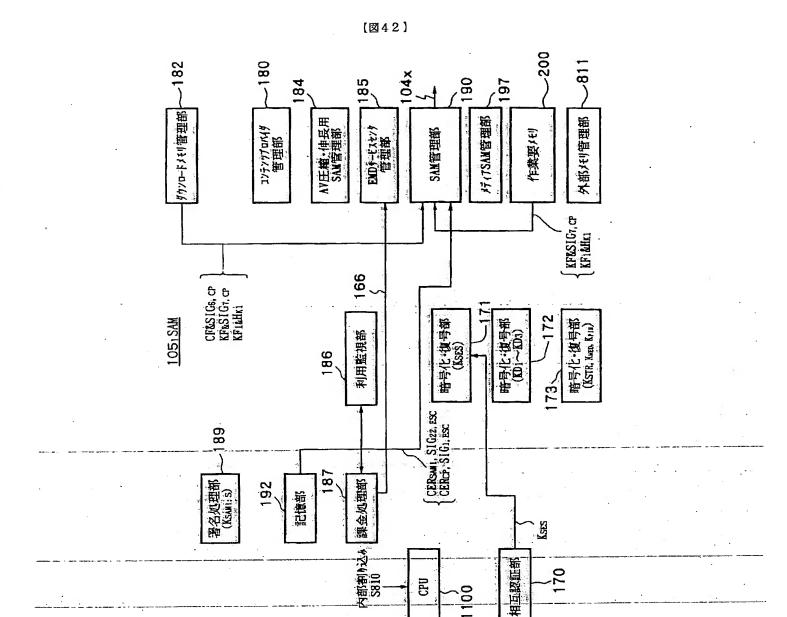
[図39]



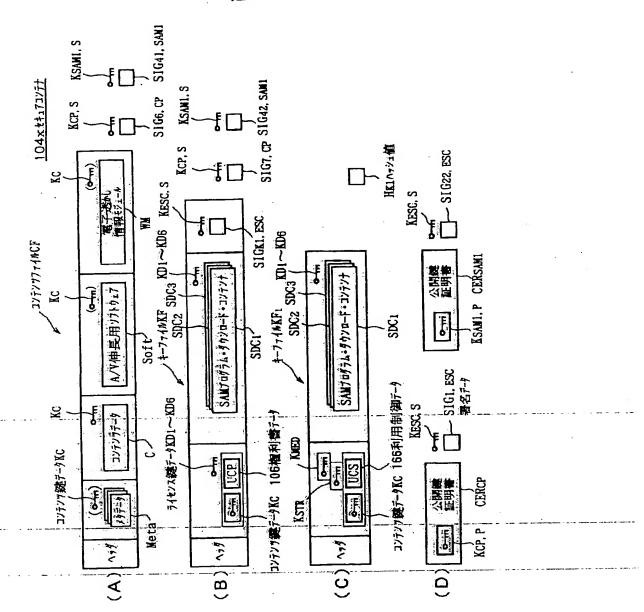


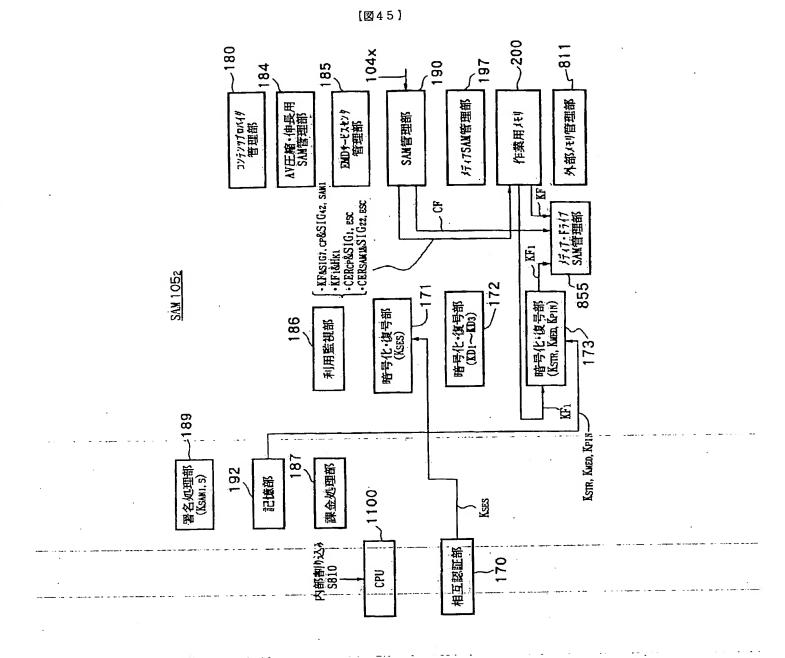
[図41]





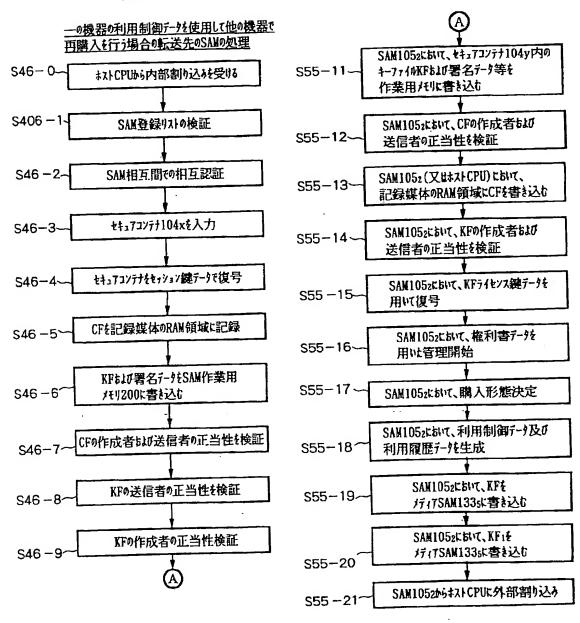
[図44]



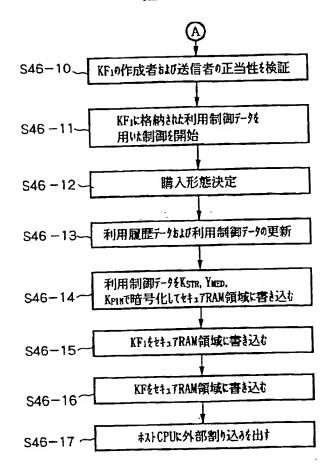




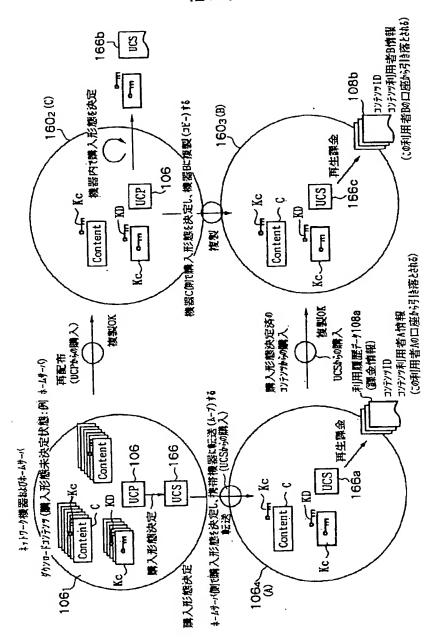
【図56】



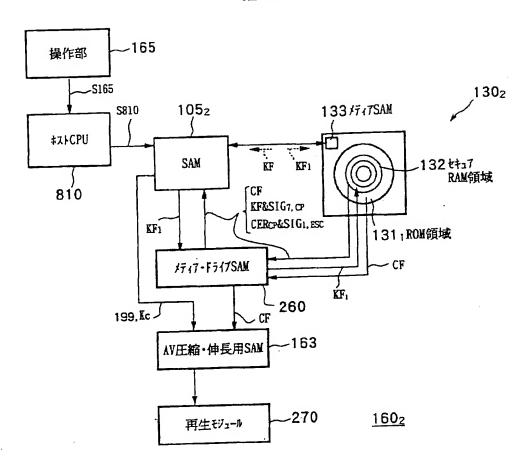
[図47]



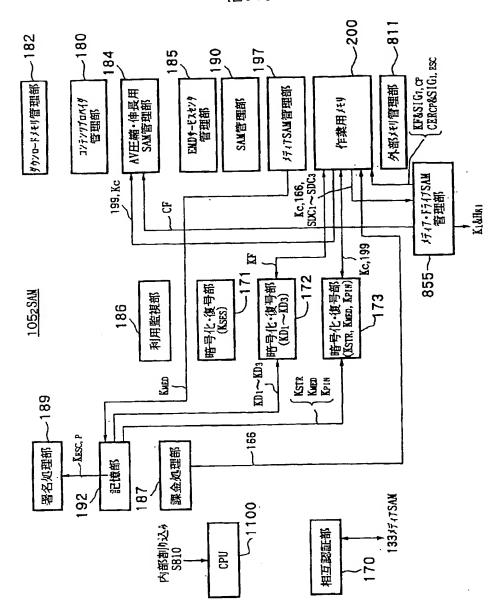
[図48]



[図49]

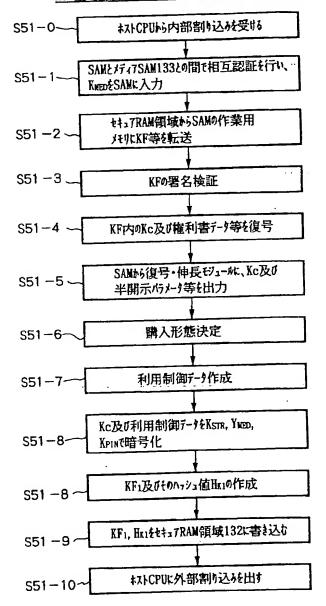


[図50]

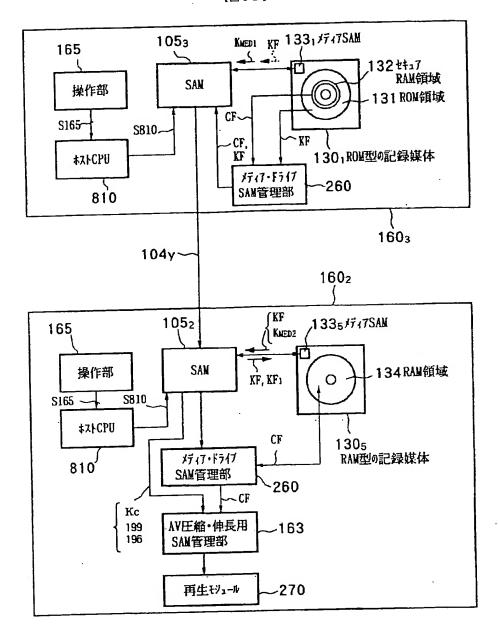


【図51】

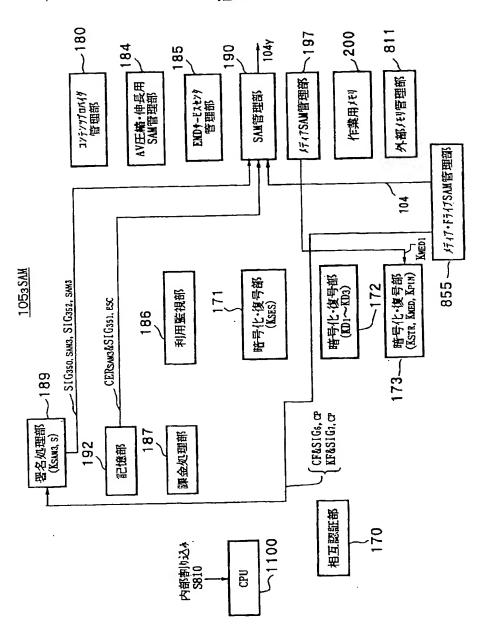
ROM型の記録媒体のコンテンプデータの購入形態決定処理



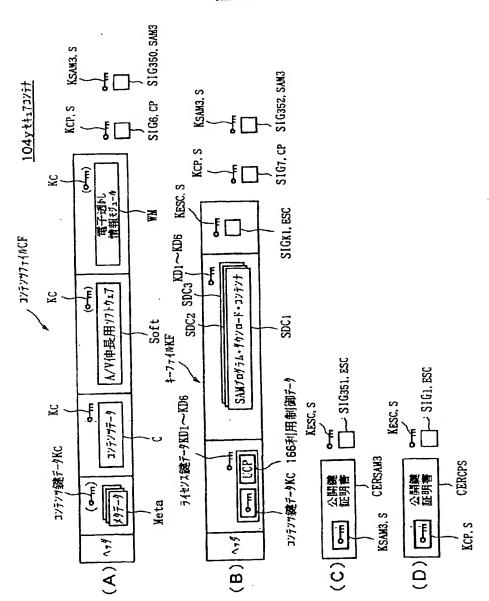
[図52]



[図53]

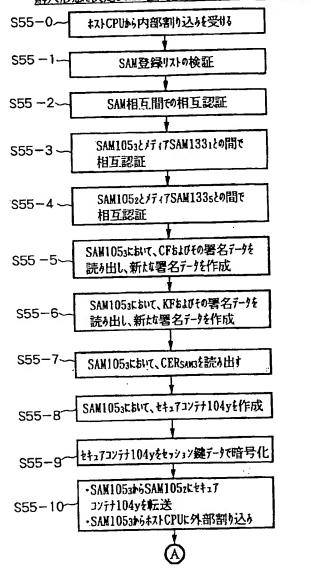


【図54】

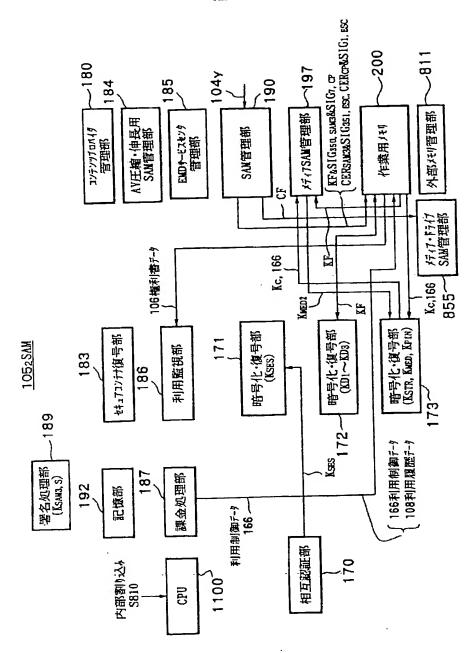


【図55】

ROM型の記録媒体のコンテンプデータを転送した後に転送先で 購入形態を決定してRAM型の記録媒体に書き込む場合の処理



[図57]

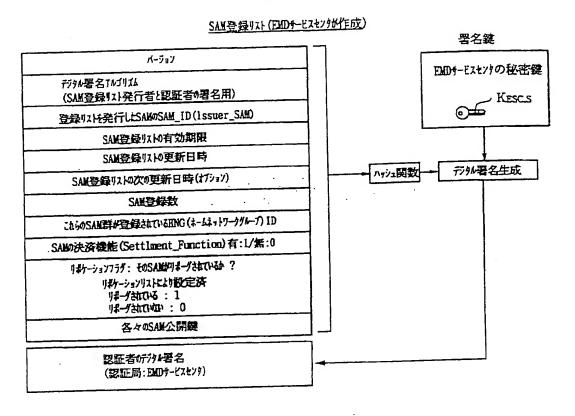


【図60】

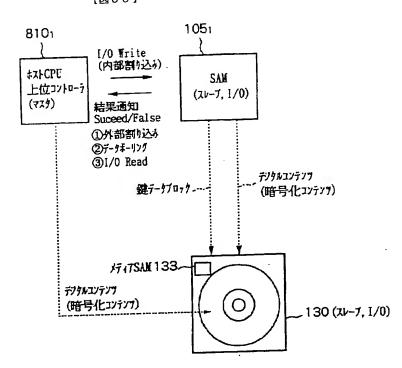
公開發証明查破棄リスト(CRL:Certificate Revocation List)

X. 509CRL形式 パージョン(またはCRL形式) テラクル署名アメエリスム (CRL発行者の署名用) CRL発行者(認証局:EMD1-Extry) 署名鍵 更新(日時) 次の更新(日時)(オフション) DIDナーEスセンタの秘密鍵 Kesc, s 破棄対象証明書 破棄日 のシリアル番号 CRL登録拡張 破棄対象証明書 794署名生成 ハッシュ関数 破棄日 のシリアル番号 CRL登録拡張 破棄対象証明書 破棄日 のシリアル番号 CRL登録拡張 破棄対象証明書 破棄日 のシリアル番号 CRL登録拡張 CRLK拡張 CRL発行者听汐州署名 (認証局:DID+-Ext29)

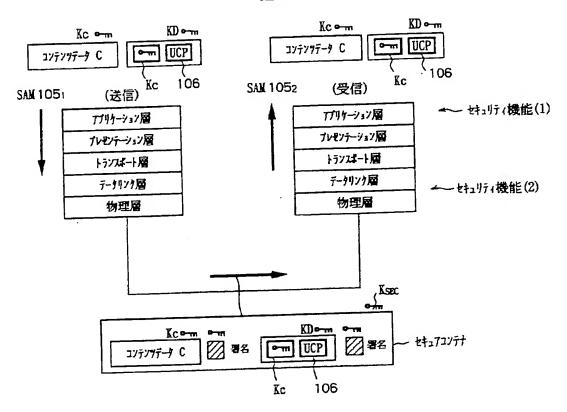
[図61]



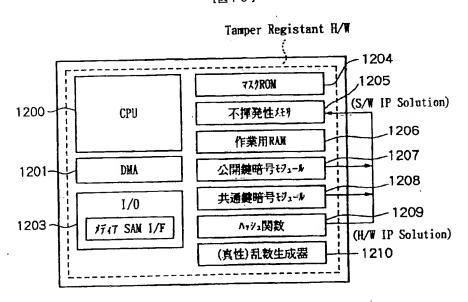
【図65】



【図62】

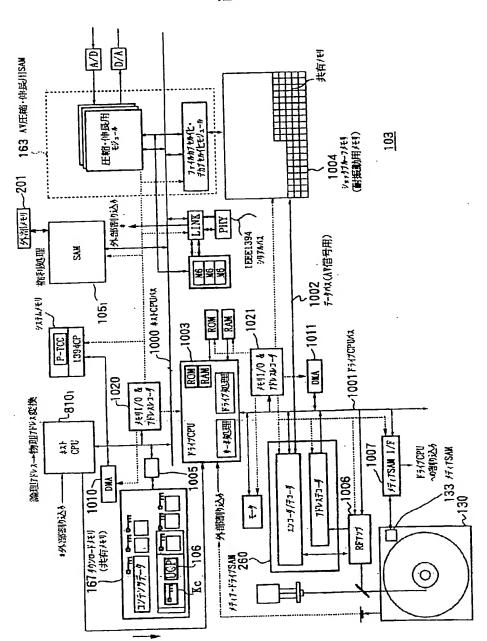


[図73]

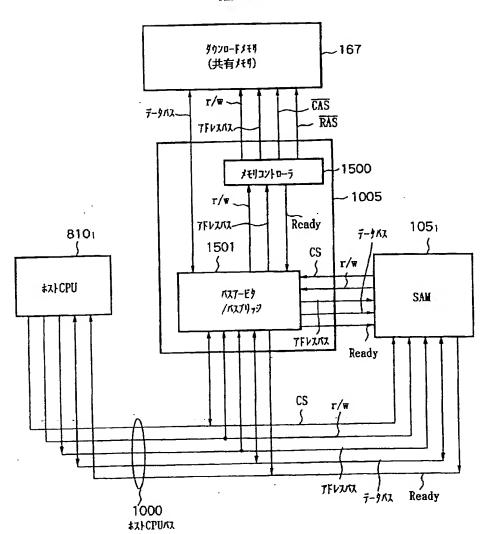


1717SAM133a

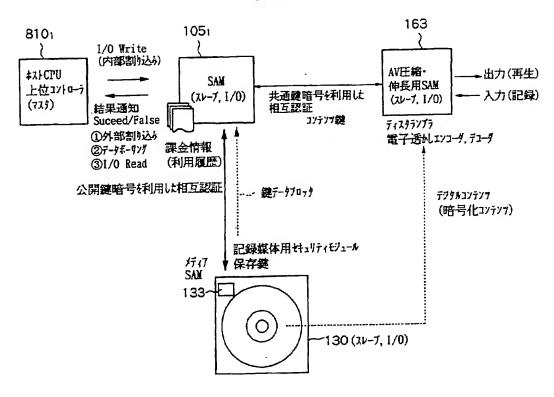
[図63]



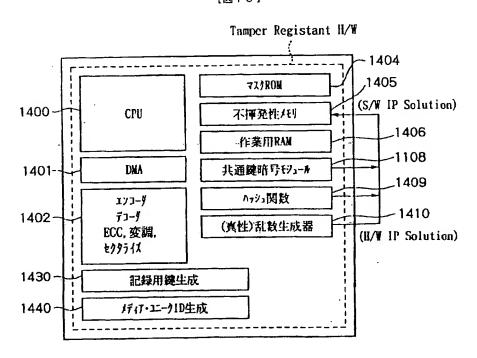
[図64]



[図66]

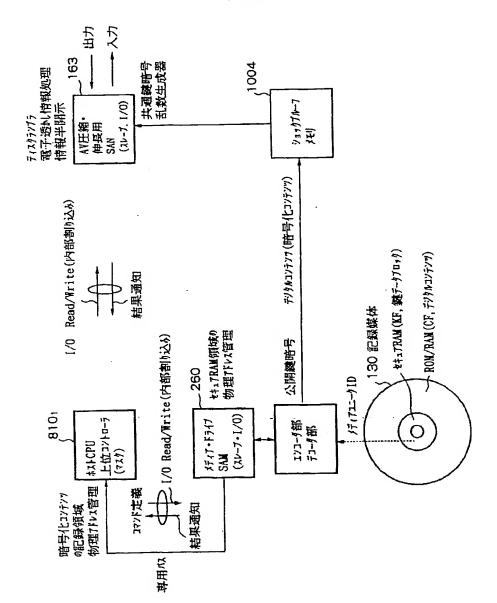


[図79]

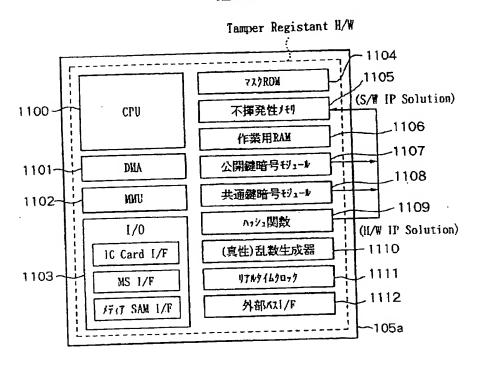


1717-17(15AM260a

[図67]



[図68]



権利処理用のSAM105a

[図87]

EMD+-Extyf302の主な機能

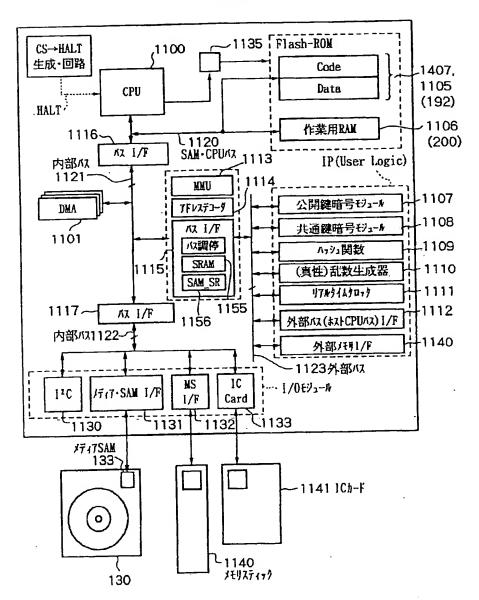
ライセンス鍵データをコンテンツプロバイダおよびSAMに供給

公開鍵証明書テータDERcp, CERsp, CERsami~CERsamaの発行

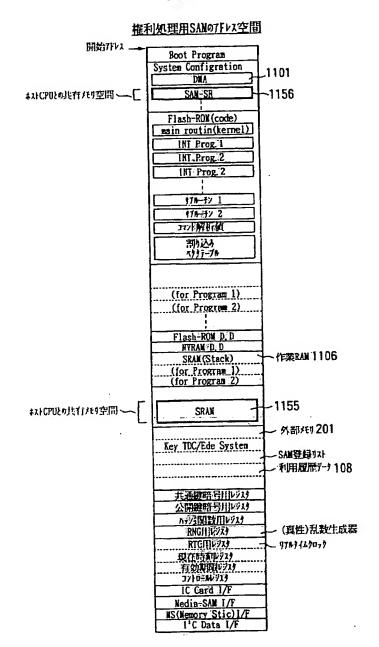
キーファイルKFの生成

利用履歴デー作某外は決済処理 (CPとSPとの間の利益分配処理)

[図69]

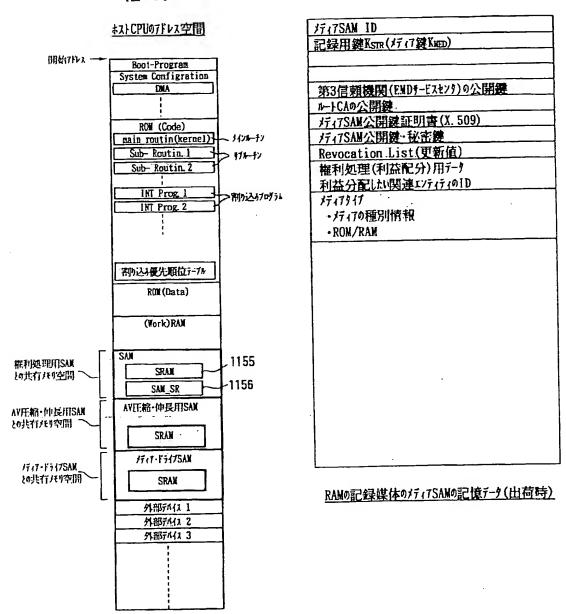


[図70]

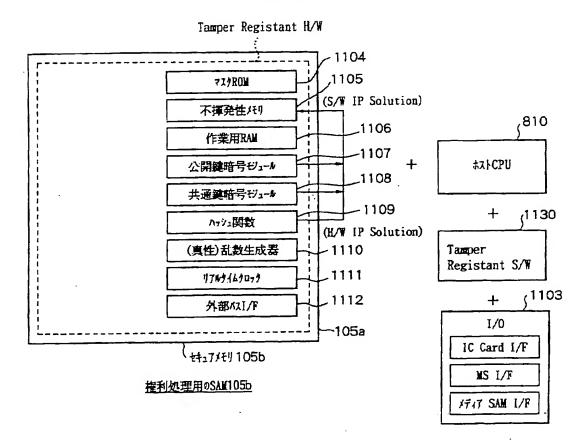


[図71]

[図76]



【図72】



[図74]

		7		
JT17SAM ID		-1		
記録用鍵Kstr(バイチ鍵Kued)		4		
		4		
		4		
第3信賴機関(EMD)-Extxy)の公開鍵		_		
ルートCAの公開鍵		_		
/ティアSAM公開鍵証明書(X. 509)		_		
パティTSAN公開鍵・秘密鍵		_		
Revocation List(更新值)			•	
権利処理(利益配分)用テータ		-		
利益分配は的関連エンティティのID				
1717917				
· メティアの種別情報				
· ROM/RAM				
₹-ファイルKFの物理アテレス情報	1	16		
(レジスタ空間)	i	食证值		
検証値 (MAC)	1	題	<i>/</i> L	- A L Only 1/70 ha
コンテンプナンバー#1のKF		\neg	7>	> ライセンス鍵KDに
コンテンプナンバー#2のKF		l	r	暗号文
コンテンプナンバー#3のKF]	ļ		
コンテンプナンバー#4のKF		绘		
コンテンプナンバー#5のKF		検証値		
	. 1	_ 1	1	
		M		
		ĉ		
-	1	٠	.	
コンテンプナンバー#nのKF			1 1	
検証値(MAC)	1		ا ـ ا	

ROM型の記録媒体のメティアSAMの記憶テータ(出荷時)

[図75]

		_		
1717SAM ID				
記録用鍵Kstr (バイ7鍵KmED)		_		
User ID		╝		
パスワード				
個人嗜好情報		╝		
個人決済情報(クレシットカートナンパー)				
電子マネー		_		
第3信賴機関(EMD+-ビスセンタ)の公開鍵				
N-1CAO公開鍵		凵		
メディTSAM公開鍵証明書(X.509)				
ババSAM公開鍵・秘密鍵				
Revocation List(更新值)		┙		
権利処理(利益配分)用テータ		1		
利益分配しい関連エンティティのID		╛		•
XF 17917				
・ババの種別情報		- 1		
-ROM/RAM		- }		
キーファイルKFの物理アトレス情報	1		7	
(レジスケ空間)	Į į	検証		
検証値(MAC)	7	齻	7/	
コンテンプナンバー#1のKF/KF1	T		7/	うイセンス鍵 KDによ
コンテンプナンバー#2のKF/KF1				暗号文
コンテンプナンバー#3のKF/KF1				
コンテンプナンバー#4のKF/KF)		検証値		
コンテンプナンバー#5のKF/KF1	1	监		
	- 1			
		M		
		A C		
	- 1	٦		
auturium A. OVE /VE.		1		
コンテンプナンバー#nのKF/KF1				
<u> 検証値(MAC)</u>				

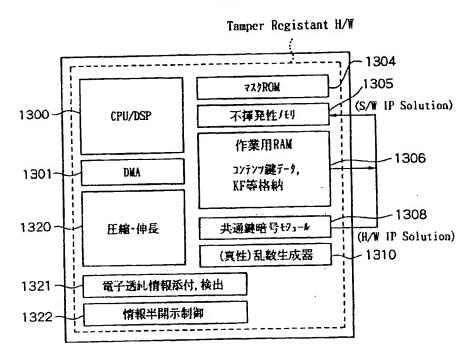
ROM型の記録媒体のメティアSAMの記憶テータ(登録及び購入処理後)

[図77]

	$\overline{}$			
1717SAM ID				
記録用鍵Kstr(灯灯鍵Kurd)				
User ID				
パスワード				
個人嗜好情報				
個人決済情報(クレシットカートナンハー)				
電子な-				
第3信賴機與(EMD+-ビスセッケ)の公開鍵				
N-+CAO公開鍵				
バイスSAM公開鍵証明書(X.509)				
片(TSAM公開鍵:秘密鍵				
Revocation List (更新值)				
権利処理(利益配分)用テータ				
利益分配はい関連エンティティのID				
77 c7947		ļ		
・メティア0種別情報		Ì		
-ROM/RAM		<u> </u>		
キーフェイルKFの物理TFレス情報	検証			
(レジスケ空間)	一莊			
検証値(MAC)	値	1ヿ゙)	記録用鍵	-V
コンテンプナンバー#1のKF/KF1]		一時号文	W21KF#3
コンテンプナンバー#2のKF/KF1			唱り入	
コンテンプナンバー#3のKF/KF1				
コンテンプナンバー#4のKF/KF1	镁			
コンテンツナンバー#5のKF/KF1	検証値			
	N N	1 1		
	A			
	C			
	1			
コンテンプナンベー#nのKF/KF1		1		
検証値(MAC)				
1大郎川田 (かいつ)				

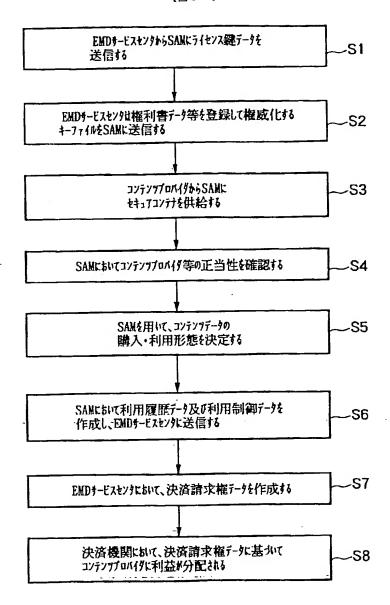
PANO記録做休のエテュアSANO記憶テータ(登録及U購入処理後)

[図78]

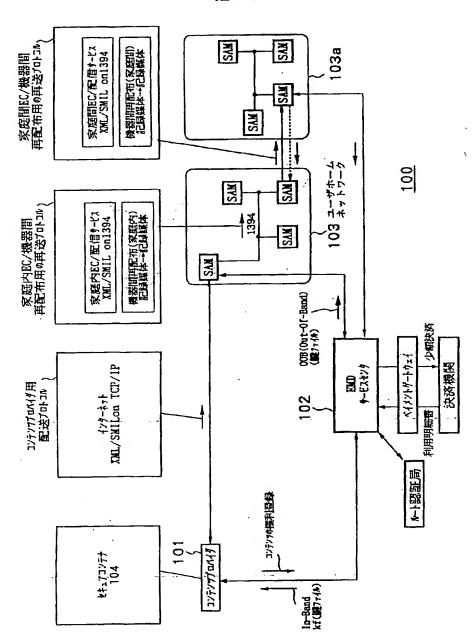


AVIT缩·伸長用SAM163

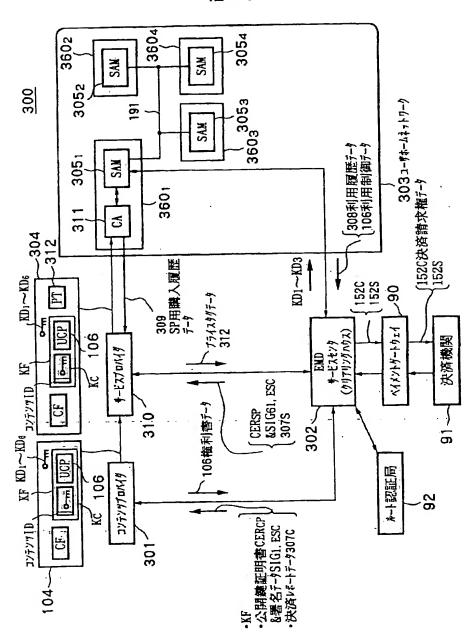
[図80]



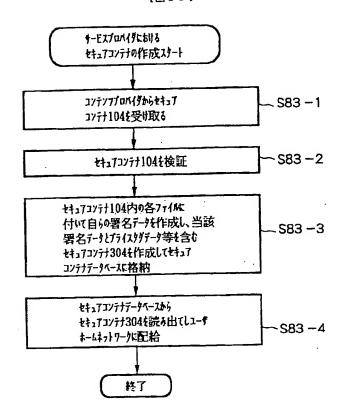
【図81】



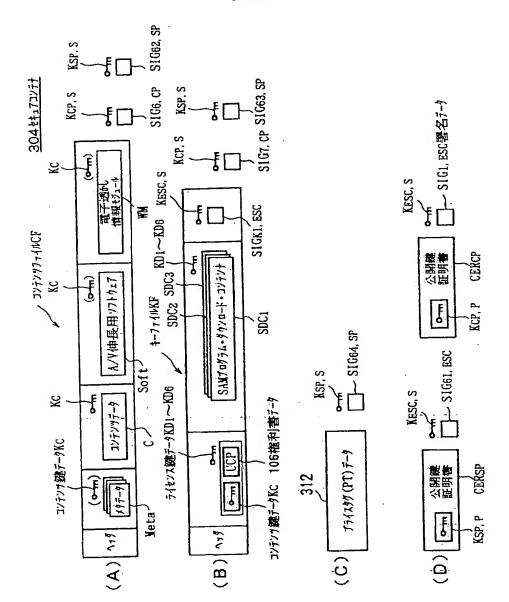
【図82】



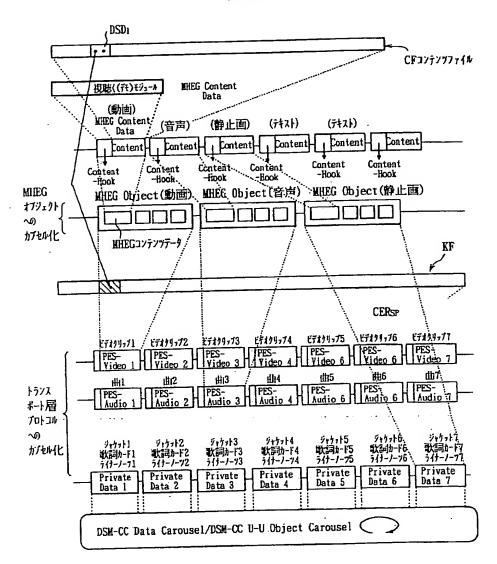
【図83】



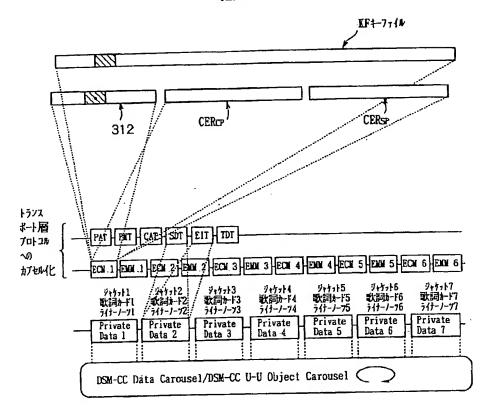
[図84]



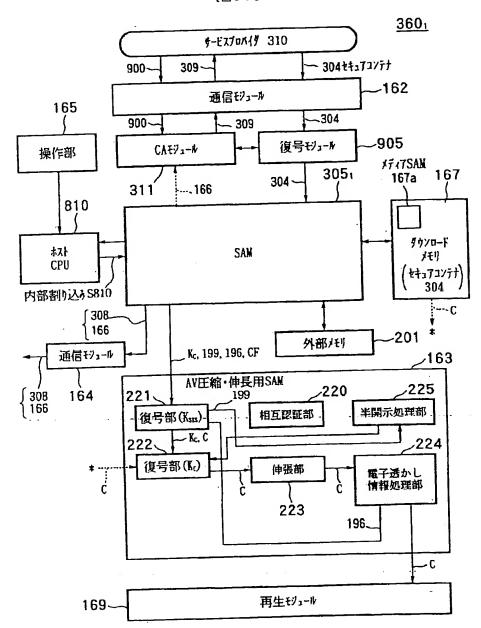
[図85]



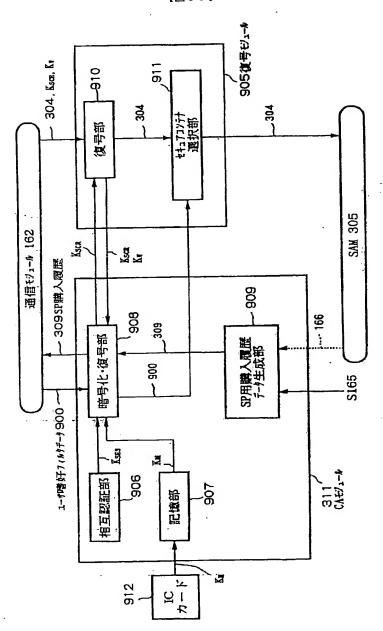
[図86]



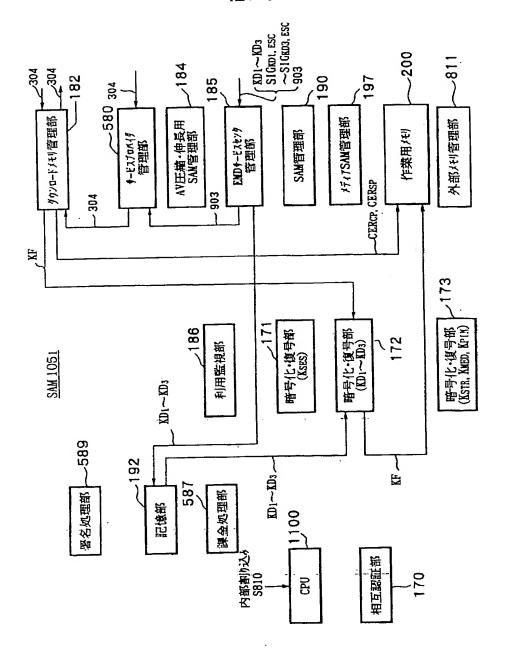
[図88]



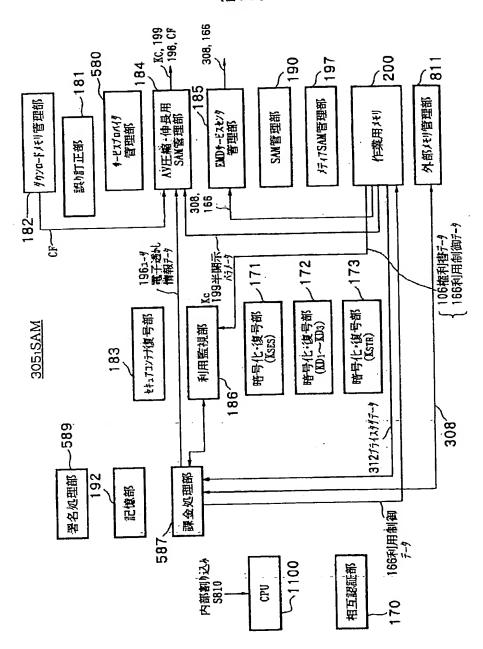
【図89】



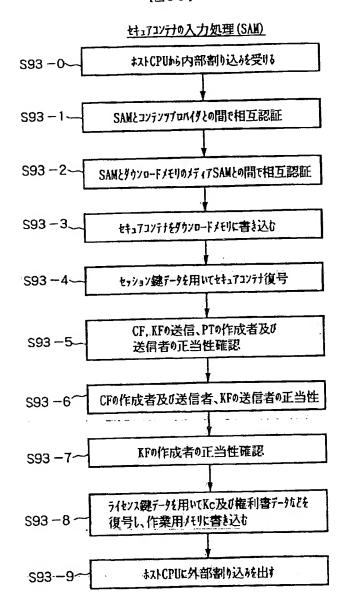
[図90]



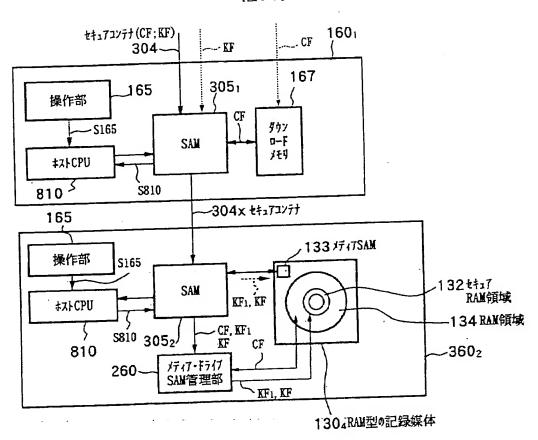
[図92]



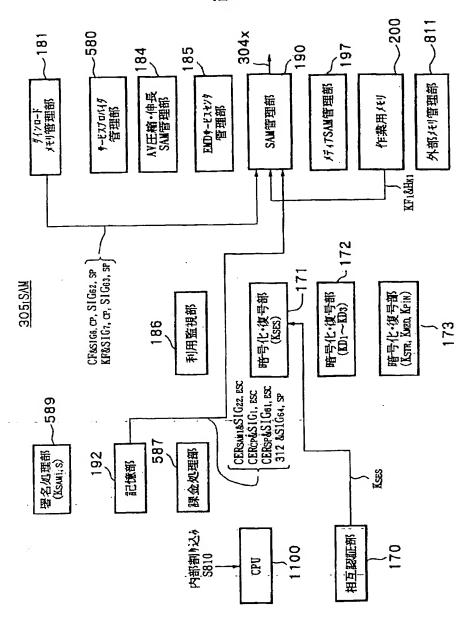
[図93]



[図94]

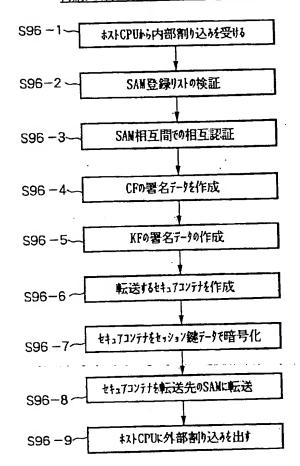


【図95】

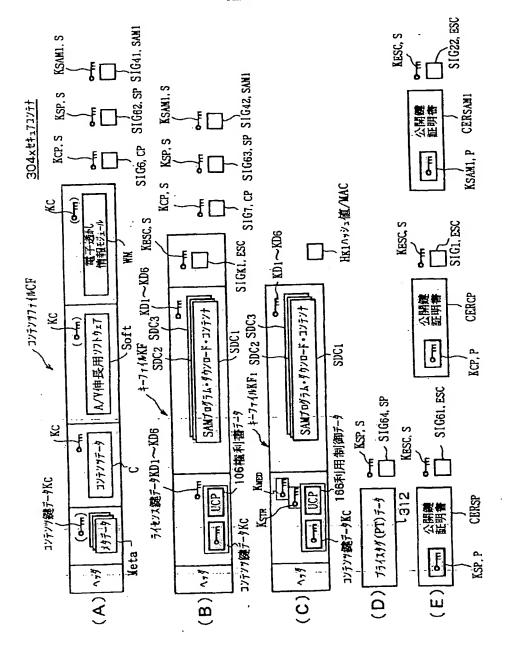


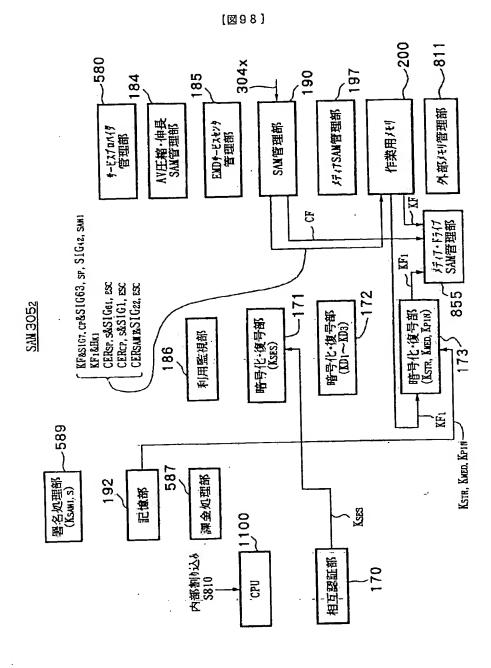
【図96】

一の機器の利用制御データを使用して他の機器で 再購入を行う場合の転送元のSAMの処理(SAM3051)



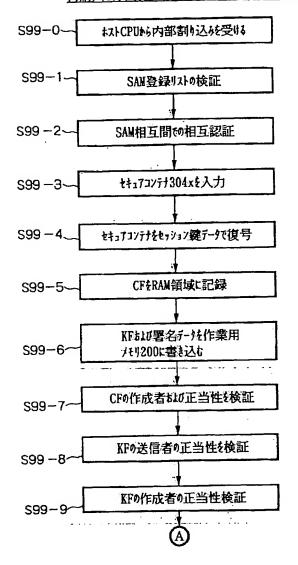
[図97]



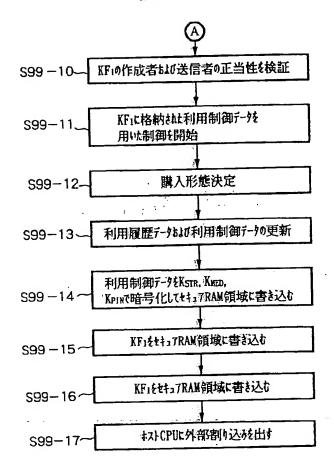


[図99]

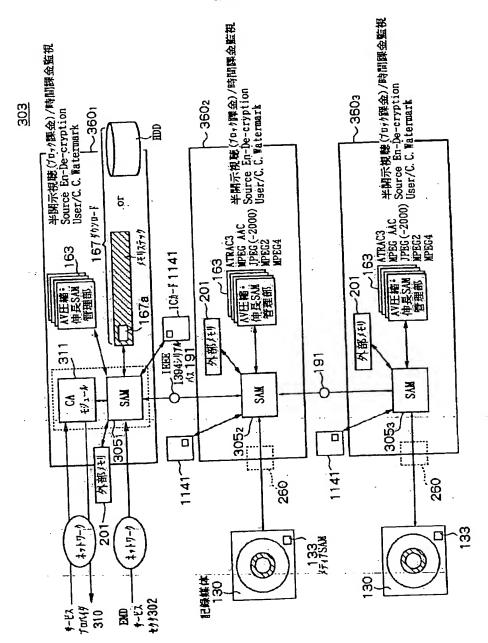
<u>一の機器の利用制御データを使用して他の機器で</u> 再購入を行う場合の転送先のSAMの処理(SAM3052)



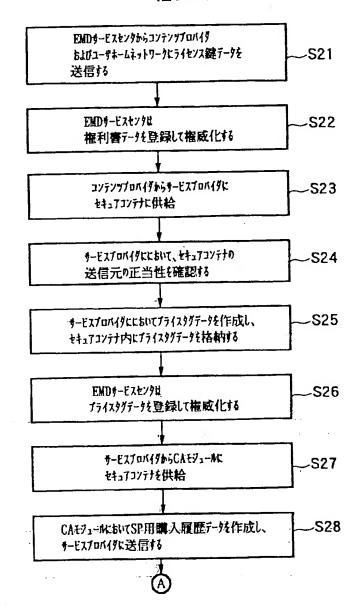
[図100]



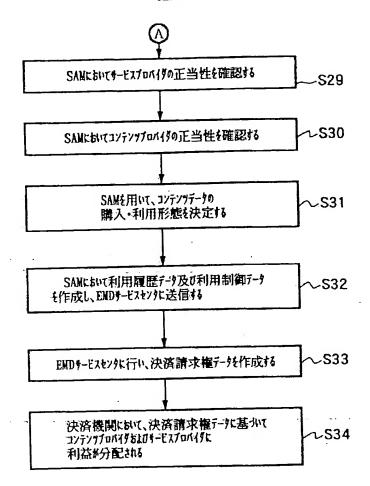




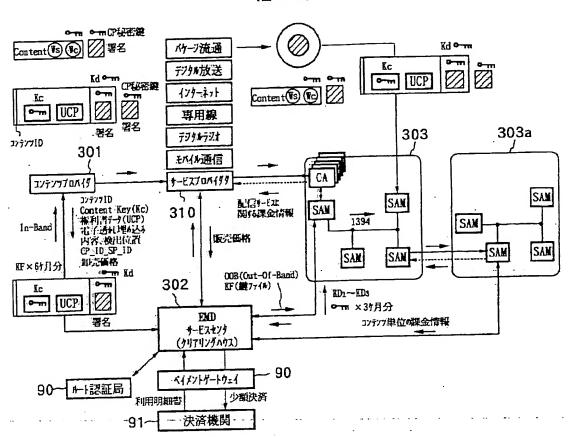
【図102】



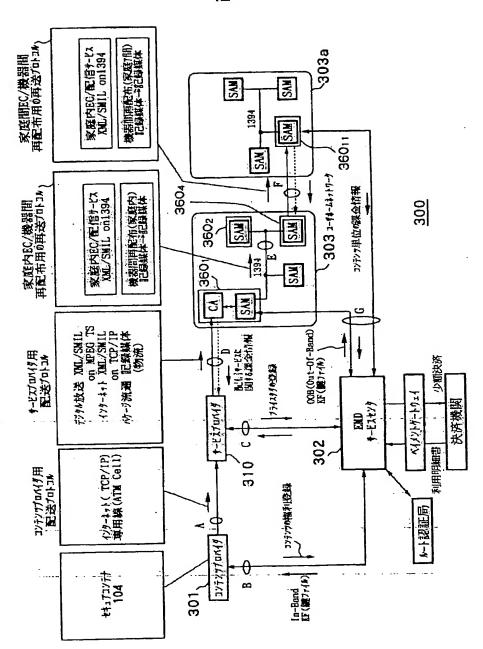
[図103]



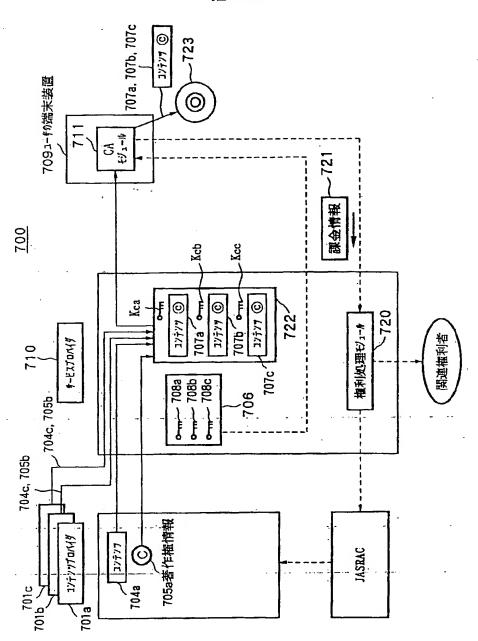
[図104]



(図105)



[図106]



フロントページの続き

Fターム(参考) 58085 AE13 AE23 AE29

5B089 GA19 JA33 JB05 KA17 KB13

KC09 KC57 KC58 KH30

5]104 AA01 AA09 AA16 AA46 EA01

EA06 EA17 LA06 NA02 NA42

PA07 PA10

9A001 CZ02 EE03 JJ19 KK43 KK60

KK62

【公報種別】特許法第17条の2の規定による補正の掲載 【部門区分】第6部門第3区分 【発行日】平成18年5月11日(2006.5.11)

【公開番号】特開2001-175606(P2001-175606A) 【公開日】平成13年6月29日(2001.6.29) 【出願番号】特願平11-361225 【国際特許分類】

【手続補正書】

【提出日】平成18年3月17日(2006.3.17)

【手続補正1】

【補正対象書類名】明細書

【補正対象項目名】全文

【補正方法】変更

【補正の内容】--

【書類名】 明細書

【発明の名称】 データ処理装置、データ処理機器およびその方法

【特許請求の範囲】

【請求項1】

コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテンツデータの権利処理を権利書データ に基づいて行い、暗号化された前記コンテンツ鍵データを復号するデータ処理装置であっ て、

第1のバスと、

前記コンテンツデータの権利処理を前記権利書データに基づいて行い、前記第1のバス に接続された演算処理回路と、

前記第1のバスに接続された記憶回路と、

第2のバスと、

.前記第1のバスと前記第2のバスとの間に介在するインターフェイス回路と、 前記第 2のバスに接続され、前記コンテンツ鍵データの復号を行う暗号処理回路と、

前記第2のバスに接続された外部バスインターフェイス回路と

を耐タンパ性の回路モジュール内に有し、

前記演算処理回路は、前記外部バスインターフェイス回路を介して外部回路から割り込 みを受けると、当該外部回路のスレープとなって当該割り込みによって指定された処理を 行い、当該処理の結果を前記外部装置に通知する

データ処理装置。

前記外部バスインターフェイスは、前記演算処理回路および前記外部回路との共有メモ リを有し、

前記演算処理回路は、当該共有メモリに前記処理の結果を書き込み、当該処理の結果は 前記外部回路からのポーリングによって当該外部回路に通知される

請求項<u>1</u>に記載のデータ処理装置。

【請求項3】

所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、

前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブと なって所定の処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知するデータ処理装置

を有するデータ処理機器において、

前記データ処理装置は、

権利書データが示す取り扱いに基づいて、コンテンツデータの購入形態および利用形態 の少なくとも一方を決定する決定手段と、

前記決定の結果を示す履歴データを生成する履歴データ生成手段と、

前記コンテンツ鍵データを復号する復号手段と

を耐タンパ性の回路モジュール内に有する

データ処理機器。

【請求項4】

前記演算処理装置は、前記割り込みタイプを示す割り込みを受けると、当該割り込みタ イプに対応した割り込みルーチンを実行して割り込みを前記データ処理装置に出し、

前記データ処理装置は、前記演算処理装置から受けた前記割り込みによって指定された 処理に対応する割り込みルーチンを実行する

請求項3に記載のデータ処理機器。

【請求項<u>5</u>】

前記データ処理装置は、前記処理の結果を前記演算処理装置に割り込みを出して通知す

請求項<u>3</u>に記載のデータ処理機器。

前記データ処理装置は、当該データ処理装置および前記演算処理装置がアクセス可能な 共有メモリを有し、

前記演算処理装置は、ポーリングによって、前記共有メモリにアクセスを行って前記処 理の結果を得る

請求項3に記載のデータ処理機器。

【請求項7】

データ提供装置が提供したコンテンツデータをデータ配給装置から受け、管理装置によ って管理されるデータ処理機器<u>であつて</u>、

前記データ提供装置が提供した、コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテンツ データと、暗号化された前記コンテンツ鍵データと、前記コンテンツデータの取り扱いを 示す権利書データと、前記データ配給装置が前記コンテンツデータについて付けた価格デ ータとを格納したモジュールを、前記データ配給装置から受信し、共有鍵データを用いて 前記受信したモジュールを復号し、前記データ配給装置による前記モジュールの配給サー ビスに対しての課金処理を行う第1の処理モジュールと、

所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、

前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブと なって所定の処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知するデータ処理装置 であって、前記受信したモジュールに格納された権利書データが示す取り扱いに基づいて 、前記受信したモジュールに格納されたコンテンツデータの購入形態および利用形態の少 なくとも一方を決定する決定手段と、前記決定の結果を示す履歴データを生成する履歴デ - タ生成手段と、前記コンテンツデータの購入形態の決定処理が行われる際に前記価格デ ータを出力すると共に前記履歴データを前記管理装置に出力する出力手段と、前記コンテ ンツ鍵データを復号する復号手段とを耐タンパ性の回路モジュール内に有するデータ処理

装置と

を有するデータ処理機器。

【請求項8】

所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出す演算処理装置と、

前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレープと なって、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、 当該処理の結果を前記演算処理装置に通知する耐タンパ性の第1のデータ処理装置と、

前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置から割り込みを受けて、マスタで ある前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、前記第1 のデータ処理装置から相互認証を行って得た前記コンテンツ鍵データを用いたコンテンツ データの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理を行う耐タンパ性 の第2のデータ処理装置と

を有するデータ処理機器。

【請求項9】

演算処理装置およびデータ処理装置を用いたデータ処理方法であって、

前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出し、

前記データ処理装置は、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演 算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性の回路モジュール内で、権利書データが示す 取り扱いに基づいて、当該権利書データに対応したコンテンツデータの購入形態および利 用形態の少なくとも一方を決定し、当該決定の結果を示す履歴データを生成し、前記コン テンツ鍵データを復号する

データ処理方法。

【請求項10】

演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2のデータ処理装置を用いたデータ処理 方法であって、

前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込みを出し、

前記第1のデータ処理装置は、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである 前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、コンテンツ鍵デー タを用いた暗号化されたコンテンツデータの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算 処理装置に通知し、

前記第2のデータ処理装置は、前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置か ら割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置 のスレーブとなって、耐タンパ性のモジュール内で、前記第1のデータ処理装置から相互 認証を行って得た前記コンテンツ鍵データを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記 コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理を行う

データ処理方法。

【発明の詳細な説明】

[0001]

【発明の属する技術分野】

本発明は、提供されたコンテンツデータに関連する処理を行うデータ処理装置、データ 処理機器およびその方法に関する。

[0002]

【従来の技術】

暗号化されたコンテンツデータを所定の契約を交わしたユーザのデータ処理装置に配給 し、当該データ処理装置において、コンテンツデータを復号して再生および記録するデー タ提供システムがある。

このようなデータ提供システムの一つに、音楽データを配信する従来のEMD(Electro nic Music Distribution: 電子音楽配信) システムがある。

[0003]

図106は、従来のEMDシステム700の構成図である。

図106に示すEMDシステム700では、コンテンツプロバイダ701a,701b が、サービスプロバイダ710に対し、コンテンツデータ704a,704b,704c と、著作権情報705a,705b,705cとを、それぞれ相互認証後に得たセッショ ン鍵データで暗号化してオンラインで供給したり、あるいはオフラインで供給する。ここ で、著作権情報705a,705b,705cには、例えば、SCMS(Serial Copy Man agement System) 情報、コンテンツデータに埋め込むことを要請する電子透かし情報およ びサービスプロバイダ710の伝送プロトコルに埋め込むことを要請する著作権に関する 情報などがある。

[0004]

サービスプロバイダ710は、受信したコンテンツデータ704a,704b,704 cと、著作権情報705a,705b,705cとをセッション鍵データを用いて復号す

そして、サービスプロバイダ710は、復号したあるいはオフラインで受け取ったコン テンツデータ704a,704b,704cに、著作権情報705a,705b,705 cを埋め込んで、コンテンツデータ707a,707b,707cを生成する。このとき 、サービスプロバイダ710は、例えば、著作権情報705a,705b,705cのう ち電子透かし情報をコンテンツデータ704a, 704b, 704cに所定の周波数領域 を変更して埋め込み、当該コンテンツデータをユーザに送信する際に用いるネットワーク プロトコルにSCMS情報を埋め込む。

さらに、サービスプロバイダ710は、コンテンツデータ707a, 707b, 707 cを、鍵データベース706から読み出したコンテンツ鍵データKca,Kcb,Kcc を用いてそれぞれ暗号化する。その後、サービスプロバイダ710は、暗号化されたコン テンツデータ707a,707b,707cを格納したセキュアコンテナ722を、相互 認証後に得たセッション鍵データによって暗号化してユーザの端末装置709に存在する CA(Conditional Access)モジュール711に送信する。

[0005]

CAモジュール711は、セキュアコンテナ722をセッション鍵データを用いて復号 する。また、CAモジュール711は、電子決済やCAなどの課金機能を用いて、サービ スプロバイダ710の鍵データベース706からコンテンツ鍵データKca,Kcb,K c c を受信し、これをセッション鍵データを用いて復号する。これにより、端末装置70 9において、コンテンツデータ707a,707b,707cを、それぞれコンテンツ鍵 データK c a, K c b, K c c を用いて復号することが可能になる。

このとき、CAモジュール711は、コンテンツ単位で課金処理を行い、その結果に応 じた課金情報7-21を生成し、これをセッション鍵データで暗号化した後に、サービスプ ロバイダ710の権利処理モジュール720に送信する。

この場合に、CAモジュール711は、サービスプロバイダ710が自らの提供するサ ービスに関して管理したい項目であるユーザの契約-(更新)-情報および月々基本料金など のネットワーク家賃の徴収と、コンテシツ単位の課金処理と、ネットワークの物理層のセ キュリティー確保とを行う。

[.0000.6]

サービスプロバイダ710は、CAモジュール711から課金情報721を受信すると 、サービスプロバイダ710とコンテンツプロバイダ701a,701b,701cとの 間で利益配分を行う。

このとき、サービスプロバイダ710から、コンテンツプロバイダ701a,701b 701cへの利益配分は、例えば、JASRAC (Japanese Society for Rights of Authors, Composers and Publishers:日本音楽著作権協会)を介して行わ れる。また、JASRACによって、コンテンツプロバイダの利益が、当該コンテンツデ ータの著作権者、アーティスト、作詞・作曲家および所属プロダクションなどに分配され る。

[0007]

また、端末装置709では、コンテンツ鍵データKca,Kcb,Kccを用いて復号 したコンテンツデータ707a,707b,707cを、RAM型の記録媒体723など に記録する際に、著作権情報705a,705b,705cのSCMSビットを書き換え て、コピー制御を行う。すなわち、ユーザ側では、コンテンツデータ707a,707b ,707cに埋め込まれたSCMSビットに基づいて、コピー制御が行われ、著作権の保 護が図られている。

[0008]

【発明が解決しようとする課題】

ところで、SCMSは、コンテンツデータを例えば2世代以上のわたって複製すること を禁止するものであり、1世代の複製は無制限に行うことができ、著作権者の保護として 不十分であるという問題がある。

[0009]

また、上述したEMDシステム700では、サービスプロバイダ710が暗号化されて いないコンテンツデータを技術的に自由に扱えるため、コンテンツプロバイダ701の関 係者はサービスプロバイダ710の行為等を監視する必要があり、当該監視の負担が大き いと共に、コンテンツプロバイダ701の利益が不当に損なわれる可能性が高いという問 題がある。

また、上述したEMDシステム700では、ユーザの端末装置709がサービスプロバ イダ710から配給を受けたコンテンツデータをオーサリングして他の端末装置などに再 配給する行為を規制することが困難であり、コンテンツプロバイダ701の利益が不当に 損なわれるという問題がある。

[0010]

本発明は上述した従来技術の問題点に鑑みてなされ、コンテンプロバイダの権利者(関 係者)の利益を適切に保護するシステムおよび方法に適用可能なデータ処理装置、データ 処理機器およびその方法を提供することを目的とする。

また、本発明は、コンテンプロバイダの権利者の利益を保護するための監査の負担を軽 減するシステムおよび方法に適用可能なデータ処理装置、データ処理機器およびその方法 を提供することを目的とする。

[0011]

【課題を解決するための手段】

また、本発明<u>のデ</u>ータ処理装置は、コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテン ツデータの権利処理を権利書データに基づいて行い、暗号化された前記コンテンツ鍵デー タを復号するデータ処理装置であって、第1のバスと、前記コンテンツデータの権利処理 を前記権利書データに基づいて行い、前記第1のバスに接続された演算処理回路と、前記 第1のバスに接続された記憶回路と、第2のバスと、前記第1のバスと前記第2のバスと の間に介在するインターフェイス回路と、前記第2のバスに接続され、前記コンテンツ鍵 データの復号を行う暗号処理回路と、前記第2のバスに接続された外部バスインターフェ イス回路とを耐タンパ性の回路モジュール内に有し、前記演算処理回路は、前記外部バス インターフェイス回路を介して外部回路から割り込みを受けると、当該外部回路のスレー ブとなって当該割り込みによって指定された処理を行い、当該処理の結果を前記外部装置 に通知する。

[0012]

また、本発明<u>のデ</u>ータ処理機器は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込み を出す演算処理装置と、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算 処理装置のスレーブとなって所定の処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通 知するデータ処理装置と有するデータ処理機器であって、前記データ処理装置は、権利書 データが示す取り扱いに基づいて、コンテンツデータの購入形態および利用形態の少なく とも一方を決定する決定手段と、前記決定の結果を示す履歴データを生成する履歴データ 生成手段と、前記コンテンツ鍵データを復号する復号手段とを耐タンパ性の回路モジュー ル内に有する。

[0013]

また、本発明<u>のデ</u>ータ処理機器は、データ提供装置が提供したコンテンツデータをデー タ配給装置から受け、管理装置によって管理されるデータ処理機器であって、前記データ 提供装置が提供した、コンテンツ鍵データを用いて暗号化されたコンテンツデータと、暗 号化された前記コンテンツ鍵データと、前記コンテンツデータの取り扱いを示す権利書デ ータと、前記データ配給装置が前記コンテンツデータについて付けた価格データとを格納 したモジュールを、前記データ配給装置から受信し、共有鍵データを用いて前記受信した モジュールを復号し、前記データ配給装置による前記モジュールの配給サービスに対して の課金処理を行う第1の処理モジュールと、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割 り込みを出す演算処理装置と、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前 記演算処理装置のスレーブとなって所定の処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装 置に通知するデータ処理装置であって、前記受信したモジュールに格納された権利書デー タが示す取り扱いに基づいて、前記受信したモジュールに格納されたコンテンツデータの 購入形態および利用形態の少なくとも一方を決定する決定手段と、前記決定の結果を示す 履歴データを生成する履歴データ生成手段と、前記コンテンツデータの購入形態の決定処 理が行われる際に前記価格データを出力すると共に前記履歴データを前記管理装置に出力 する出力手段と、前記コンテンツ鍵データを復号する復号手段とを耐タンパ性の回路モジ ュール内に有するデータ処理装置とを有する。

[0014]

また、本発明<u>のデ</u>ータ処理機器は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り込み を出す演算処理装置と、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算 処理装置のスレーブとなって、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンテンツデー タの権利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知する耐タンパ性の第1の データ処理装置と、前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置から割り込みを 受けて、マスタである前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置のスレーブと なって、前記第1のデータ処理装置から相互認証を行って得た前記コンテンツ鍵データを 用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理または伸長処理 を行う耐タンパ性の第2のデータ処理装置とを有する。

[0015]

また、本発明<u>のデ</u>ータ処理方法は、演算処理装置およびデータ処理装置を用いたデータ 処理方法であって、前記演算処理装置は、所定のプログラムを実行し、所定の条件で割り 込みを出し、前記データ処理装置は、前記演算処理装置から割り込みを受けて、マスタで ある前記演算処理装置のスレープとなって、耐タンパ性の回路モジュール内で、権利書デ ータが示す取り扱いに基づいて、当該権利書データに対応したコンテンツデータの購入形 態および利用形態の少なくとも一方を決定し、当該決定の結果を示す履歴データを生成し 、前記コンテンツ鍵データを復号する。

[0016]

また、本発明<u>のデ</u>ータ処理方法は、演算処理装置、第1のデータ処理装置および第2の データ処理装置を用いたデータ処理方法であって、前記演算処理装置は、所定のプログラ ムを実行し、所定の条件で割り込みを出し、前記第1のデータ処理装置は、前記演算処理 装置から割り込みを受けて、マスタである前記演算処理装置のスレーブとなって、耐タン パ性のモジュール内で、コンテンツ鍵データを用いた暗号化されたコンデンツデータの権 利処理を行い、当該処理の結果を前記演算処理装置に通知し、前記第2のデータ処理装置 は、前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置から割り込みを受けて、マスタ である前記演算処理装置あるいは前記第1のデータ処理装置のスレーブとなって、耐タン パ性のモジュール内で、前記第1のデータ処理装置から相互認証を行って得た前記コンテ ンツ鍵データを用いたコンテンツデータの復号、並びに前記コンテンツデータの圧縮処理 または伸長処理を行う。

[0017] 【発明の実施の形態】

以下、本発明の実施形態に係わるEMD(Electronic Music Distribution: 電子音楽配 信)システムについて説明する。

第1実施形態

図1は、本実施形態のEMDシステム100の構成図である。

本実施形態において、ユーザに配信されるコンテンツ(Content) データとは、情報その ものが価値を有するデジタルデータをいい、以下、音楽データを例に説明する。

図1に示すように、EMDシステム100は、コンテンツプロバイダ101、EMDサ ービスセンタ (クリアリング・ハウス、以下、ESCとも記す) 102およびユーザホー ムネットワーク103を有する。

ここで、コンテンツプロバイダ101、EMDサービスセンタ102およびSAM10 51~105.が、本発明のデータ提供装置、管理装置およびデータ処理装置にそれぞれ 対応している。

先ず、EMDシステム100の概要について説明する。

EMDシステム100では、コンテンツプロバイダ101は、自らが提供しようとする コンテンツのコンテンツデータCを暗号化する際に用いたコンテンツ鍵データKc、コン テンツデータCの使用許諾条件などの権利内容を示す権利害(UCP:Usage Control Policy) データ106、並びに電子透かし情報の内容および埋め込み位置を示す電子透かし情報管 理データを、高い信頼性のある権威機関であるEMDサービスセンタ102に送る。

[0018]

EMDサービスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101から受けたコンテンツ鍵 データKc、権利書データ106並びに電子透かし情報鍵データを登録(認証および権威 化) する。

また、EMDサービスセンタ 102は、対応する期間のライセンス鍵データ $KD_1\sim K$ D5。で暗号化したコンテンツ鍵データKc、権利書データ106および自らの署名デー タなどを格納したキーファイルKFを作成し、これをコンテンツプロバイダ101に送る

ここで、当該署名データは、キーファイルKFの改竄の有無、キーファイルKFの作成 者の正当性およびキーファイルK-FがEMDサービスセンタ102において正規に登録さ れたことを検証するために用いられる。

[0019]

また、コンテンツプロバイダ101は、コンテンツ鍵データKcでコンテンツデータC を暗号化してコンテンツファイルCFを生成し、当該生成したコンテンツファイルCFと 、EMDサービスセンタ102から受けたキーファイルKFと、自らの署名データなどを 格納したセキュアコンテナ (本発明のモジュール) 104を、インターネットなどのネッ トワーク、デジタル放送あるいは記録媒体などのパッケージメディアを用いて、ユーザホ ームネットワーク103に配給する。

ここで、セキュアコンテナ 1-0-4 内に格納された署名データは、対応するデータの改竄 の有無、当該データの作成者および送信者の正当性を検証するために用いられる。

[0020]

ユーザホームネットワーク103は、例えば、ネットワーク機器160,およびAV機 器1602~1604を有する。

ネットワーク機器160. は、SAM(Secure Application Module) 105. を内蔵している。

AV機器1602~1604は、それぞれSAM1052~1054を内蔵している。 SAM1051~1054 相互間は、例えば、IEEE(Institute of Electrical and Electronics Engineers) 1394シリアルインタフェースバスなどのバ ス191を介して接続されている。

[0021]SAM105.~105。は、ネットワーク機器160.がコンテンツプロバイダ10 1からネットワークなどを介してオンラインで受信したセキュアコンテナ104、および /または、コンテンツプロバイダ101からAV機器160₂

~1604に記録媒体を介してオフラインで供給されたセキュアコンテナ104を対応す る期間のライセンス鍵データKD、~KD、を用いて復号した後に、署名データの検証を 行う。

SAM105,~105。に供給されたセキュアコンテナ104は、ネットワーク機器 160 1 およびAV機器1602~1604 において、ユーザの操作に応じて購入・利 用形態が決定された後に、再生や記録媒体への記録などの対象となる。

SAM105.~105。は、上述したセキュアコンテナ104の購入・利用の履歴を 利用履歴(Usage Log) データ108として記録すると共に、購入形態を示す利用制御デー タ166を作成する。

利用履歴データ108は、例えば、EMDサービスセンタ102からの要求に応じて、 ユーザホームネットワーク103からEMDサービスセンタ102に送信される。

利用制御データ166は、例えば、購入形態が決定される度に、ユーザホームネットワ ーク103からEMDサービスセンタ102に送信される。

[0022]

EMDサービスセンタ102は、利用履歴データ108に基づいて、課金内容を決定(計算)し、その結果に基づいて、ペイメントゲートウェイ90を介して銀行などの決済機 関91に決済を行なう。これにより、ユーザホームネットワーク103のユーザが決済機 関91に支払った金銭が、EMDサービスセンタ102による決済処理によって、コンテ ンツプロバイダ101に支払われる。

また、EMDサービスセンタ102は、一定期間毎に、決済レポートデータ107をコ ンテンツプロバイダ101に送信する。

[0023]

本実施形態では、EMDサービスセンタ102は、認証機能、鍵データ管理機能および 権利処理 (利益分配) 機能を有している。

すなわち、EMDサービスセンタ102は、中立の立場にある最高の権威機関であるル ート認証局 9.2 に対しての(ルート認証局 9.2 の下層に位置する) セカンド認証局 (Secon d Certificate Authority)としての役割を果たし、コンテンツプロバイダ101およびS AM1051~1054において署名データの検証処理に用いられる公開鍵データの公開 鍵証明書データに、EMDサービスセンタ102の秘密鍵データによる署名を付けること で、当該公開鍵データの正当性を認証する。また、前述したように、EMDサービスセン タ102は、コンテンツプロバイダ101の権利書データ106を登録して権威化するこ とも、EMDサービスセンタ102の認証機能の一つである。

・・また、EMDサービスセンタ102は、例えば、ライセンス鍵データKD, ~KD。な どの鍵データの管理を行なう鍵データ管理機能を有する。

また、EMDサービスセンタ102は、権威化した権利書データ106に記述された標 準小売価格 S R P (Suggested Retailer'- Price) とS A M 1 0 5 、 ~ S A M 1 0 5 。 入力した利用履歴データ108とに基づいて、ユーザによるコンテンツの購入・利用に対 して決済を行い、ユーザが支払った金銭をコンテンツプロバイダ101に分配する権利処 理 (利益分配) 機能を有する。

[0.024]

図2は、セキュアコンテナ104の概念をまとめた図である。

図2に示すように、セキュアコンテナ104には、コンテンツプロバイダ101が作成 したコンテンツファイルCFと、EMDサービスセンタ102が作成したキーファイルK Fとが格納されている。

コンテンツファイルCFには、ヘッダ部およびコンテンツIDを含むヘッダデータと、 コンテンツ鍵データ K c を用いた暗号化されたコンテンツデータ C と、これらについての コンテンツプロバイダ101の秘密鍵データKcr.sを用いた署名データとが格納されてい

キーファイルKFには、ヘッダ部およびコンテンツIDを含むヘッダデータと、ライセ

ンス鍵データ $KD_1 \sim KD_6$ によって暗号化されたコンテンツ鍵データKcおよび権利書 データ106と、これらについてのΕMDサービスセンタ102の秘密鍵データΚεsc.s による署名データとが格納されている。

なお、図2において、権利書データ106は、ライセンス鍵データによって暗号化され ていなくてもよい。但し、この場合でも、権利書データ106には、コンテンツプロバイ ダ101の秘密鍵データKcr.sを用いた署名データを付加する。

[0025]

以下、EMDシステム100の各構成要素について詳細に説明する。

[コンテンツプロバイダ101]

コンテンツプロバイダ101は、EMDサービスセンタ102との間で通信を行う前に 、例えば、自らが生成した公開鍵データKсг.г、自らの身分証明書および銀行口座番号(決済を行う口座番号)をオフラインでEMDサービスセンタ102に登録し、自らの識別 子 (識別番号) CP__IDを得る。また、コンテンツプロバイダ101は、EMDサービ スセンタ102から、EMDサービスセンタ102の公開鍵データK_{Esc.}, と、ルート認 証局92の公開鍵データ K_{R-CA.P}とを受ける。

[0026]

コンテンツプロバイダ101は、図3(A)に示すコンテンツファイルCFと、当該コ ンテンツファイルCFの署名データSIG_{6.ce}と、キーファイルデータベース118bか ら読み出した当該コンテンツファイルCFに対応する図3 (B) に示すキーファイルKF と、当該キーファイルKFの署名データSIG,,,,,,と、記憶部119から読み出したコン テンツプロバイダ101の公開鍵証明書データCER。。と、当該公開鍵証明書データCE R_{cr} の署名データSI $G_{1,ESC}$ とを格納したセキュアコンテナ104を生成する。

また、コンテンツプロバイダ101は、セキュアコンテナ104をオンラインあるいは オフラインで、図1に示すユーザホームネットワーク103のネットワーク機器1601 に供給する。

このように、本実施形態では、コンテンツプロバイダ101の公開鍵データKсг. гの公 開鍵証明書CERcpをセキュアコンテナ104に格納してユーザホームネットワーク10 3に送信するイン・バンド(In-band) 方式を採用している。従って、ユーザホームネット ワーク103は、公開鍵証明書CER。を得るための通信をEMDサービスセンタ102 との間で行う必要がない。

なお、本発明では、公開鍵証明書CERcrをセキュアコンテナ104に格納しないで、 ユーザホームネットワーク 1 0 3 が E M D サービスセンタ 1 0 2 から公開鍵証明書 C E R c,を得るアウト・オブ・バンド(Out-Of-band) 方式を採用してもよい。

- - - [-0 -0 -2 7] なお、本実施形態では、署名データは、コンテンツプロバイダ 101、EMDサービス センタ102およびSAM1051~1054の各々において、署名を行なう対象となる データのハッシュ値をとり、自らの秘密鍵データ Kcp.s, Kesc, Ksant ~ Ksant を用い て作成される。ここで、ハッシュ値は、ハッシュ関数を用いて生成される。ハッシュ関数 は、対象となるデータを入力とし、当該入力したデータを所定のビット長のデータに圧縮 し、ハッシュ値として出力する関数である。ハッシュ関数は、ハッシュ値(出力)から入 力を予測することが難しく、ハッシュ関数に入力されたデータの1ビットが変化したとき 、ハッシュ値の多くのビットが変化し、また、同一のハッシュ値を持つ入力データを探し 出すことが困難であるという特徴を有している。

[0028]

以下、セキュアコンテナ104内の各データについて詳細に説明する。

<署名データSIG6, cr>

署名データSIG。、c。は、セキュアコンテナ104の受信先において、コンテンツファ イルCFの作成者および送信者の正当性を検証するために用いられる。

<署名データSIG7,cp>

署名データSIGァ. 。。 は、セキュアコンテナ104の受信先において、キーファイルK

Fの送信者の正当性を検証するために用いられる。なお、セキュアコンテナ104の受信 先において、キーファイルKFの作成者の正当性の検証は、キーファイルKF内の署名デ ータSIGĸ1. Escに基づいて行われる。また、署名データSIGĸ1. Escは、キーファイル KFが、EMDサービスセンタ102に登録されているか否かを検証するためにも用いら れる。

[0029]

<コンテンツファイルCF>

図4は、図3(A)に示すコンテンツファイルCFをさらに詳細に説明するための図で

コンテンツファイルCFは、図3 (A) および図4に示すように、ヘッダデータと、暗 号化部114から入力したそれぞれコンテンツ鍵データKcで暗号化されたメタデータM e t a、コンテンツデータC、A/V伸長用ソフトウェアSoftおよび電子透かし情報 モジュール(Watermark Module)WMとを格納している。

なお、図3(A)は、コンテンツデータCを伸長するAV圧縮伸長用装置として、DS P(Digital Signal Processor)を用いた場合のコンテンツファイルCFの構成である。当 該DSPでは、セキュアコンテナ104内のA/V伸長用ソフトウェアおよび電子透かし 情報モジュールを用いて、セキュアコンテナ104内のコンテンツデータCの伸長および 電子透かし情報の埋め込みおよび検出を行う。そのため、コンテンツプロバイダ101は 任意の圧縮方式および電子透かし情報の埋め込み方式を採用できる。

A V圧縮伸長用装置としてA / V伸長処理および電子透かし情報の埋め込み・検出処理 をハードウェアあるいは予め保持されたソフトウェアを用いて行う場合には、コンテンツ ファイルCF内にA/V伸長用ソフトウェアおよび電子透かし情報モジュールを格納しな くてもよい。

[0030]

ヘッダデータには、図4に示すように、同期信号、コンテンツID、コンテンツIDに 対してのコンテンツプロバイダ101の秘密鍵データ Kcr.sによる署名データ、ディレク トリ情報、ハイパーリンク情報、シリアルナンバー、コンテンツファイルCFの有効期限 並びに作成者情報、ファイルサイズ、暗号の有無、暗号アルゴリズム、署名アルゴリズム に関しての情報、およびディレクトリ情報などに関してのコンテンツプロバイダ101の 秘密鍵データKcr.sによる署名データが含まれる。

[0031]

メタデータMetaには、図4に示すように、商品(コンテンツデータC)の説明文、 商品デモ宣伝情報、商品関連情報およびこれらについてのコンテンツプロバイダ101に よる署名データが含まれる。

本発明では、図3 (A) および図4に示すように、コンテンツファイルCF内にメタデ ータMetaを格納して送信する場合を例示するが、メタデータMetaをコンテンツフ ァイルCF内に格納せずに、コンテンツファイルCFを送信する経路とは別の経路でコン テンツプロバイダ101からSAM105,などに送信してもよい。

[0032]

コンテンツデータCは、例えば、コンテンツマスタソースデータベースから読み出した コンテンツデータに対して、ソース電子透かし情報(Source Watermark)Ws、コピー管理 用電子透かし情報(Copy Control Watermark)Wc、ユーザ電子透かし情報(User Watermar k)Wuおよびリンク用電子透かし情報(Link Watermark)WLなどを埋め込んだ後に、例え ば、ATRAC3(Adaptive Transform Acoustic Coding 3) (商標) などの音声圧縮方式 で圧縮され、その後、コンテンツ鍵データKcを共通鍵として用い、DES(Data Encryp tion Standard)やTriple DESなどの共通鍵暗号化方式で暗号化されたデータで ある。

ここで、コンテンツ鍵データ K c は、例えば、乱数発生器を用いて所定ビット数の乱数 を発生して得られる。なお、コンテンツ鍵データKcは、コンテンツデータが提供する楽 曲に関する情報から生成してもよい。コンテンツ鍵データKcは、例えば、所定時間毎に 更新される。

また、複数のコンテンツプロバイダ101が存在する場合に、個々のコンテンツプロバ イダ101によって固有のコンテンツ鍵データKcを用いてもよいし、全てのコンテンツ プロバイダ101に共通のコンテンツ鍵データKcを用いてもよい。

[0033]

ソース電子透かし情報W s は、コンテンツデータの著作権者名、ISRCコード、オー サリング日付、オーサリング機器 I D (Identification Data) 、コンテンツの配給先など の著作権に関する情報である。

コピー管理用電子透かし情報Wcは、アナログインタフェース経由でのコピー防止用の ためのコピー禁止ビットを含む情報である。

ユーザ電子透かし情報W u には、例えば、セキュアコンテナ104の配給元および配給 先を特定するためのコンテンツプロバイダ 1 0 1 の識別子 C P__I D およびユーザホーム ネットワーク103のSAM105,~105,の識別子SAM_ID,~SAM_ID 4 が含まれる。

リンク用電子透かし情報(Link Watermark)W.L.は、例えば、コンテンツデータCのコン テンツ I Dを含んでいる。

リンク用電子透かし情報WLをコンテンツデータCに埋め込むことで、例えば、テレビ ジョンやAM/FMラジオなどのアナログ放送でコンテンツデータCが配信された場合で も、ユーザからの要求に応じて、EMDサービスセンタ102は、当該コンテンツデータ Cを扱っているコンテンツプロバイダ101をユーザに紹介できる。すなち、当該コンテ ンツデータCの受信先において、電子透かし情報デコーダを利用したコンテンツデータC に埋め込まれたリンク用電子透かし情報WLを検出し、当該検出したリンク用電子透かし 情報WLに含まれるコンテンツIDをEMDサービスセンタ102に送信することで、E MDサービスセンタ102は当該ユーザに対して、当該コンテンツデータCを扱っている コンテンツプロバイダ101などを紹介できる。

[0034] 具体的には、例えば、車の中でユーザがラジオを聞きながら、放送中の曲が良いとユー ザが思った時点で、所定のボタンを押せば、当該ラジオに内蔵されている電子透かし情報 デコーダが、当該コンテンツデータCに埋め込まれているリンク用電子透かし情報WLに 含まれるコンテンツIDや当該コンテンツデータCを登録しているEMDサービスセンタ 102の通信アドレスなどを検出し、当該検出したデータをメモリスティックなどの半導 体メモリやM D (Mini Disk) などの光ディスクなどの可搬メディアに搭載されているメデ ィアSAMに記録する。そして、当該可搬メディアをネットワークに接続されているSA Mを搭載したネットワーク機器をセットする。そして、当該SAMとEMDサービスセン タ102とが相互認証を行った後に、メディアSAMに搭載されている個人情報と、上記 記録したコンテンツIDなどとをネットワーク機器からEMDサービスセンタ102に送 信する。その後、ネットワーク機器に、当該コンテンツデータCを扱っているコンテンツ プロバイダ101などの紹介リストなどを、EMDサービスセンタ102から受信する。 また、その他に、例えば、EMDサービスセンタ102が、ユーザからコンテンツID

などを受信したときに、当該コンテンツIDに対応したコンテンツデータCを提供してい るコンテンツプロバイダ101に当該ユーザを特定した情報を通知してもよい。この場合 に、当該通信を受けたコンテンツプロバイダ101は、当該ユーザが契約者であれば、当 該コンテンツデータCをユーザのネットワーク機器に送信し、当該ユーザが契約者でなけ、 れば、自らに関するプロモーション情報をユーザのネットワーク機器に送信してもよい。

[0035]

なお、後述する第2実施形態では、リンク用電子透かし情報WLに基づいて、EMDサ ービスセンタ302は、ユーザに、当該コンテンツデータCを扱っているサービスプロバ イダ310を紹介できる。

[0036]

また、本実施形態では、好ましくは、各々の電子透かし情報の内容と埋め込み位置とを

、電子透かし情報モジュールWMとして定義し、EMDサービスセンタ102において電 子透かし情報モジュールWMを登録して管理する。電子透かし情報モジュールWMは、例 えば、ユーザホームネットワーク103内のネットワーク機器160,およびAV機器1 602~1604が、電子透かし情報の正当性を検証する際に用いられる。

例えば、ユーザホームネットワーク103では、EMDサービスセンタ102が管理す るユーザ電子透かし情報モジュールに基づいて、電子透かし情報の埋め込み位置および埋 め込まれた電子透かし情報の内容の双方が一致した場合に電子透かし情報が正当であると 判断することで、偽りの電子透かし情報の埋め込みを高い確率で検出できる。

A/V伸長用ソフトウェアSoftは、ユーザホームネットワーク103のネットワー ク機器160、およびAV機器160、~160、において、コンテンツファイルCFを 伸長する際に用いられるソフトウェアであり、例えば、ATRAC3方式の伸長用ソフト ウェアである。

このように、セキュアコンテナ10.4内にA/V伸長用ソフトウェアSoftを格納す ることで、SAM105,~105,においてセキュアコンテナ104内に格納されたA /∇伸長用ソフトウェアSoftを用いてコンテンツデータCの伸長を行うことができ、 コンテンツデータC毎あるいはコンテンツプロバイダ101毎にコンテンツデータCの圧 縮および伸長方式をコンテンツプロバイダ101が自由に設定しても、ユーザに多大な負 担をかけることはない。

また、コンテンツファイルCFには、図4に示すように、ファイルリーダと、秘密鍵デ ータKcp.sによるファイルリーダの署名データとを含むようにしてもよい。このようにす ることで、SAM1051~1054において、異系列の複数のセキュアコンテナ104 から受信したそれぞれ異なるフォーマットのコンテンツファイルCFを格納した複数のセ キュアコンテナ104を効率的に処理できる。

ここで、ファイルリーダは、コンテンツファイルCFおよびそれに対応するキーファイ ルKFを読む際に用いられ、これらのファイルの読み込み手順などを示している。

但し、本実施形態では、EMDサービスセンタ102からSAM105,~105。に 、当該ファイルリーダを予め送信している場合を例示する。すなわち、本実施形態では、 セキュアコンテナ104のコンテンツファイルCFは、ファイルリーダを格納していない

本実施形態では、コンテンツデータCの圧縮方式、圧縮の有無、暗号化方式(共通鍵暗 号化方式および公開鍵暗号化方式の何れの場合も含む)、コンテンツデータCを得た信号 の諸元 (サンプリング周波数など) および署名データの作成方式 (アルゴリズム) に依存 しない形式で、暗号化されたコンテンツデータCがセキュアコンテナ104内に格納され ている。すなわち、これらの事項をコンテンツプロバイダ101が自由に決定できる。

[0041]

<キーファイルKF>

図5は、図3 (A) に示すキーファイルKFを詳細に説明するための図である。

本実施形態では、例えば、図6に示すように、コンテンツプロバイダ101からEMD サービスセンタ102に登録用モジュールModړが送られて登録処理が行われた後に、 例えば6カ月分のキーファイルKFがEMDサービスセンタ102からコンテンツプロバ イダ101に送られ、キーファイルデータベースに格納される。このとき、登録用モジュ ールMod、およびキーファイルKFの送受信時に、コンテンツプロバイダ101とEM Dサービスセンタ102との間の相互認証およびセッション鍵データKses による暗号化 および復号が行われる。

キーファイルKFは、コンテンツデータC毎に存在し、後述するように、コンテンツフ ァイルCFのヘッダ内のディレクトリ構造データDSDによって、対応するコンテンツフ ァイルCFとの間でリンク関係が指定されている。

キーファイルKFには、図3(B)および図5に示すように、ヘッダ、コンテンツ鍵デ - タKc、権利書データ (使用許諾条件) 106、SAMプログラム・ダウンロード・コ ンテナSDC₁ ~SDC₃ および署名データSIGĸ1, EScが格納されている。

ここで、コンテンツプロバイダ101の秘密鍵データK_{Esc.s} を用いた署名データは、 図3(B)に示すようにキーファイルKFに格納される全てのデータに対しての署名デー タ_{に1. Esc}にしてもよいし、図5に示すようにヘッダから鍵ファイルに関する情報までのデ ータに対しての署名データと、コンテンツ鍵データKcおよび権利書データ106に対し ての署名データと、SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDCに対しての署名デ ータとを別々に設けてもよい。

コンテンツ鍵データKcおよび権利書データ106と、SAMプログラム・ダウンロー ド・コンテナSDC、~SDC、とは、それぞれ対応する期間のライセンス鍵データKD 1 ~ KD 6 を用いて暗号化されている。

なお、権利書データ106は、キーファイルKF内に格納しないでもよい。この場合に は、例えば、権利書データ106はライセンス鍵データによる暗号化を行わずに、署名デ ータを付加する。

[0042]

ヘッダデータには、図5に示すように、同期信号、コンテンツID、コンテンツIDに 対してのコンテンツプロバイダ 1 0 1 の秘密鍵データ K εsc.s による署名データ、ディレ クトリ構造データ、ハイパーリンクデータ、キーファイルKFに関する情報、およびディ レクトリ構造データ等に対してのコンテンツプロバイダ101の秘密鍵データ Kesc,s に よる署名データが含まれる。

なお、ヘッダデータに含める情報としては種々の情報が考えられ、状況に応じて任意に 変更可能である。例えば、ヘッダデータに、図7に示すような情報を含めてもよい。

また、コンテンツIDには、例えば、図8に示す情報が含まれている。コンテンツID は、EMDサービスセンタ102あるいはコンテンツプロバイダ101において作成され 、EMDサービスセンタ102において作成された場合には図8に示すようにEMDサー ビスセンタ102の秘密鍵データKesc.s による署名データが添付され、コンテンツプロ バイダ101において作成された場合にはコンテンツプロバイダ101の秘密鍵データK crisが添付される。

コンテンツIDは、コンテンツプロバイダ101およびEMDサービスセンタ102の 何れで作成してもよい。

[0043]

ディレクトリ構造データは、セキュアコンテナ104内におけるコンテンツファイルC F相互間の対応関係と、コンテンツファイルCFとキーファイルKFとの対応関係を示し

例えば、セキュアコンテナ104内にコンテンツファイルCF1~CF, と、それらに 対応するキーファイルKF1~KF,が格納されている場合には、10図9に示すように 、コンテンツファイルCF,~CF,相互間のリンクと、コンテンツファイルCF,~C F_3 とキーファイル KF_1 ~ KF_3 との間のリンク関係とがディレクトリ構造データによ って確立される。

ハイパーリンクデータは、セキュアコンテナ104の内外の全てのファイルを対象とし て、キーファイルKF相互間での階層構造と、コンテンツファイルCFとキーファイルK Fとの対応関係を示している。

具体的には、図10に示すように、セキュアコンテナ104内にコンテンツファイルC FおよびキーファイルKF毎のリンク先のアドレス情報とその認証値(ハッシュ値)とを 格納し、ハッシュ関数H(x)を用いて得た自らのアドレス情報のハッシュ値と、相手方 の認証値とを比較してリンク関係を検証する。

[0044]

また、権利書データ106は、コンテンツデータCの運用ルールを定義した記述子(デ

ィスクリプター)であり、例えば、コンテンツプロバイダ101の運用者が希望する卸売 価格やコンテンツデータCの複製ルールなどが記述されている。

具体的には、権利書データ106には、図5に示すように、コンテンツID、コンテン ツプロバイダ101の識別子CP_ID、権利書データ106の有効期限、EMDサービ スセンタ102の通信アドレス、利用空間調査情報、卸売価格情報SRP(Suggested Ret ailer' Price)、取扱方針、取扱制御情報(Usage Control)、商品デモ(試聴)の取扱制 御情報およびそれらについての署名データなどが含まれる。

ここで、取扱制御情報は、例えば、再配付(Re-Distribution)、再生課金(Pay Per Use)、完全買い切り(Sell Through)、時間制限買い切り(Time Limited Sell Through) 、回 数制限買い切り(Shell Through Pay Per Play N)、時間課金(Pay Per Time)、SCMS機 器への再生課金、プロック課金(Pay Per Block) などの購入形態のうち許諾された購入形 態を示す情報である。

[0045]

なお、後述する第2実施形態のように、サービスプロバイダ310を介してユーザホー ムネットワーク303にセキュアコンテナ304を送信する場合には、権利書データ10 6には、コンテンツプロバイダ301がセキュアコンテナ104を提供するサービスプロ バイダ310の識別子SP_IDが含まれる。

[0046]

また、SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC、~SDC、には、図5に示 すように、SAM1051~1054内でプログラムのダウンロードを行なう際に用いら れるダウンロードの手順を示すダウンロード・ドライバと、権利書データ (UCP) U1 06のシンタックス(文法)を示すUCP-L(Label). R(Reader)などのラベルリーダ と、SAM105,~105,に内蔵された記憶部192(マスクROM1104、不揮 発性メモリ1105などのフラッシュ-ROM) の書き換えおよび消去をブロック単位で ロック状態/非ロック状態にするためのロック鍵データと、それらについての署名データ とが含まれる。SAM105、 ~105 、のマスクROM1104および不揮発性メモリ 1105では、ロック鍵データに基づいて、記憶データの書き換えおよび消去を許可する か否かをブロック単位で制御する。

[0047]

以下、コンテンツプロバイダ101からユーザホームネットワーク103にセキュアコ ンテナ104を供給する形態について説明する。

コンテンツプロバイダ101は、前述したように、セキュアコンテナ104を、オフラ インおよび/またはオンラインでユーザホームネットワーク103に供給する。

コンテンツプロバイダ101は、オンラインで、セキュアコンテナ104をユーザホー ムネットワーク103のネットワーク機器160、に供給する場合には、ネットワーク機 器1601 との間で相互認証を行ってセッション鍵(共通鍵)データKses を共有し、セ キュアコンテナ104を当該セッション鍵データKses を用いて暗号化してEMDサービ スセンタ102に送信する。セッション鍵データKses は、相互認証を行う度に新たに生 成される。

このとき、セキュアコンテナ104を送信する通信プロコトルとして、デジタル放送 であればMHEG(Multimedia and Hypermedia information coding Experts Group)プロ トコルを用い、インターネットであればXML/SMIL/HTML(Hyper TextMarkup Language) を用い、これらの通信プロトコル内に、セキュアコンテナ104を、符号化方 式に依存しない形式でトンネリングして埋め込む。

従って、通信プロコトルとセキュアコンテナ104との間でフォーマットの整合性をと る必要性はなく、セキュアコンテナ104のフォーマットを柔軟に設定できる。

なお、コンテンツプロバイダ101からユーザホームネットワーク103にセキュアコ ンテナ104を送信する際に用いる通信プロトコルは、上述したものには限定されず任意

本実施形態では、コンテンツプロバイダ101、EMDサービスセンタ102およびネ

ットワーク機器160、に内蔵された相互間で通信を行うためのモジュールとして、例え ば、内部の処理内容の監視(モニタリング)および改竄ができないあるいは困難な耐タン パ性の構造を持つ通信ゲートウェイが用いられる。

[0048]

また、コンテンツプロバイダ101は、オフラインで、セキュアコンテナ104をユー ザホームネットワーク103に供給する場合には、以下に示すようなROM型あるいはR AM型の記録媒体にセキュアコンテナ104を記録して、当該記録媒体を所定の流通経路 を経てユーザホームネットワーク103に供給する。

図11は、本実施形態で用いられるROM型の記録媒体1301を説明するための図で ある。

図11に示すように、ROM型の記録媒体130.は、ROM領域131、セキュアR AM領域132およびメディアSAM133を有する。

ROM領域131には、図3(A)に示したコンテンツファイルCFが記憶されている

また、セキュアRAM領域132は、記憶データに対してのアクセスに所定の許可(認 証) が必要な領域であり、図3 (B)、(C)に示したキーファイルKFおよび公開鍵証 明書データCERcrと機器の種類に応じて固有の値を持つ記録用鍵データKstr とを引数 としてMAC (Message Authentication Code) 関数を用いて生成した署名データと、当該 キーファイルKFおよび公開鍵証明書データCER、とを記録媒体に固有の値を持つメデ ィア鍵データKMED を用いて暗号化したデータとが記憶される。

また、セキュアRAM領域132には、例えば、不正行為などで無効となったコンテン ツプロバイダ101およびSAM105、~105、を特定する公開鍵証明書破棄データ (リボケーションリスト) が記憶される。

本実施形態で用いられるメディアSAMおよび後述するメディア・ドラブSAM260 では、これら相互間で通信を行う際に、自らが持つリボケーションリストと相手方が持つ リポケーションリストとの作成時を比較し、自らが持つリポケーションリストの作成時が 前の場合には、相手方が持つリボケーションリストによって自らのリボケーションリスト を更新する。

また、セキュアRAM領域132には、後述するようにユーザホームネットワーク10 3のSAM1051~1054においてコンテンツデータCの購入・利用形態が決定され たときに生成される利用制御状態(UCS)データ166などが記憶される。これにより . 利用制御データ166がセキュアRAM領域132に記憶されることで、購入・利用形 態が決定したROM型の記録媒体130,となる。

メディアSAM133には、例えば、ROM型の記録媒体130.の識別子であるメデ ィアIDと、メディア鍵データKwen とが記憶されている。

メディアSAM133は、例えば、相互認証機能を有している。

[0049]

本実施形態で用いるROM型の記録媒体としては、例えば、図11に示すものの他に、 図12に示すROM型の記録媒体130、および図13に示すROM型の記録媒体130 、なども考えられる。

図12に示すROM型の記録媒体130、は、ROM領域131と認証機能を有するメ ディアSAM133とを有し、図11に示すROM型の記録媒体130,のようにセキュ アRAM領域132を備えていない。ROM型の記録媒体1302を用いる場合には、R OM領域131にコンテンツファイルCFを記録し、メディアSAM133にキーファイ ルKFを記憶する。

また、図13に示すROM型の記録媒体130、は、ROM領域131およびセキュア RAM領域132を有し、図11に示すROM型の記録媒体130,のようにメディアS AM133を有していない。ROM型の記録媒体130,を用いる場合には、ROM領域 131にコンテンツファイルCFを記録し、セキュアRAM領域132にキーファイルK Fを記録する。また、ROM型の記録媒体130。を用いる場合には、SAMとの間で相 互認証は行わない。

また、本実施形態ではROM型の記録媒体の他にRAM型の記録媒体も用いられる。

[0050]

本実施形態で用いるRAM型の記録媒体としては、例えば図14に示すように、メディ アSAM133、セキュアRAM領域132およびセキュアでないRAM領域134を有 するRAM型の記録媒体130、がある。RAM型の記録媒体130、では、メディアS AM133は認証機能を持ち、キーファイルKFを記憶する。また、RAM領域134に は、コンテンツファイルCFが記録される。

また、本実施形態で用いるRAM型の記録媒体としては、その他に、図15に示すRA M型の記録媒体1350、および図16に示すRAM型の記録媒体130。なども考えら れる。

図15に示すRAM型の記録媒体130,は、セキュアでないRAM領域134と認証 機能を有するメディアSAM133とを有し、図14に示すRAM型の記録媒体130。 のようにセキュアRAM領域132を備えていない。RAM型の記録媒体130、を用い る場合には、RAM領域134にコンテンツファイルCFを記録し、メディアSAM13 3にキーファイルKFを記憶する。

また、図16に示すRAM型の記録媒体130。は、セキュアRAM領域132および セキュアでないRAM領域134を有し、図14に示すRAM型の記録媒体130。のよ うにメディアSAM133を有していない。RAM型の記録媒体130。を用いる場合に は、RAM領域134にコンテンツファイルCFを記録し、セキュアRAM領域132に キーファイルKFを記録する。また、RAM型の記録媒体130。を用いる場合には、S AMとの間で相互認証は行わない。

[0051]

ここで、コンテンツプロバイダ101からユーザホームネットワーク103へのコンテ ンツデータCの配給は、上述したように記録媒体130.を用いて行う場合とネットワー クを使ってオンラインで行う場合との何れでも権利書データ106が格納された共通の形 式のセキュアコンテナ104を用いる。従って、ユーザホームネットワーク103のSA M105,~105、では、オフラインおよびオンラインの何れの場合でも、共通の権利 書データ106に基づいた権利処理を行なうことができる。

[0052]

また、上述したように、本実施形態では、セキュアコンテナ104内に、コンテンツ鍵 データKcで暗号化されたコンテンツデータCと、当該暗号化を解くためのコンテンツ鍵 データKcとを同封するイン・バンド(In-Band) 方式を採用している。イン・バンド方式 では、ユーザホームネットワーク103の機器で、コンテンツデータCを再生しようとす るときに、コンテンツ鍵データKcを別途配信する必要がなく、ネットワーク通信の負荷 を軽減できるという利点がある。また、コンテンツ鍵データ K c はライセンス鍵データ K $D_1 \sim KD_6$ で暗号化されているが、ライセンス鍵データ $KD_1 \sim KD_6$ は、EMDサー ビスセンタ102で管理されており、ユーザホームネットワーク103のSAM1051 ~105, に事前に (SAM105, ~105, がEMDサービスセンタ102に初回に アクセスする際に) 配信されているので、ユーザホームネットワーク103では、EMD サービスセンタ102との間をオンラインで接続することなく、オフラインで、コンテン ツデータCの利用が可能になる。

なお、本発明は、後述するようにコンテンツデータCとコンテンツ鍵データKcとを別 々に、ユーザホームネットワーク103に供給するアウト・オブ・バンド(Out-Of-Band) 方式を採用できる柔軟性を有している。

[0053]

以下、コンテンツプロバイダ101におけるセキュアコンテナ104の作成に係わる処 理の流れを説明する。

図17, 図18, 図19は、当該処理の流れを説明するためのフローチャートである。 ステップS17-1:コンテンツプロバイダ101の関係者は、例えば、自らの身分証 明書および決済処理を行う銀行口座などを用いて、オフラインで、EMDサービスセンタ 102に登録処理を行い、グローバルユニークな識別子CP_IDを得ている。また、コ ンテンツプロバイダ101は、予め自らの公開鍵証明書データCER。。をEMDサービス センタ102から得ている。

ステップS17-2:コンテンツプロバイダ101は、新しくオーサリングするコンテ ンツデータや、既に保管されているレガシーコンテンツデータなどのコンテンツマスタソ ースをデジタル化し、さらにコンテンツIDを割り振り、コンテンツマスタソースデータ ベースに格納して一元的に管理する。

ステップS17-3:コンテンツプロバイダ101は、ステップS17-2においてー 元的に管理した各々のコンテンツマスタソースにメタデータMetaを作成し、これをメ タデータデータベースに格納して管理する。

[0054]

ステップS17-4:コンテンツプロバイダ101は、コンテンツマスタソースデータ ベースからコンテンツマスタソースであるコンテンツデータを読み出して電子透かし情報 を埋め込む。

ステップS17-5:コンテンツプロバイダ101は、ステップS17-4で埋め込ん だ電子透かし情報の内容と埋め込み位置とを所定のデータベースに格納する。

ステップS17-6:電子透かし情報が埋め込まれたコンテンツデータを圧縮する。 ステップS17-7:コンテンツプロバイダ101は、ステップS17-6で圧縮した コンテンツデータを伸長してコンテンツデータを生成する。

ステップS17-8:コンテンツプロバイダ101は、伸長したコンテンツデータの聴 覚検査を行う。

ステップS17-9:コンテンツプロバイダ101は、コンテンツデータに埋め込まれ た電子透かし情報を、ステップS17-5でデータベースに格納した埋め込み内容および 埋め込み位置に基づいて検出する。

そして、コンテンツプロバイダ101は、聴覚検査および電子透かし情報の検出の双方 が成功した場合には、ステップS17-10の処理を行い、何れか一方が失敗した場合に はステップS17-4の処理を繰り返す。

[0055]

ステップS17-10:コンテンツプロバイダ101は、乱数を発生してコンテンツ鍵 データKcを生成し、これを保持する。また、コンテンツプロバイダ101は、ステップ S17-6で圧縮したコンテンツデータを、コンテンツ鍵データ Kcを用いて暗号化する

[0056]

ステップS17-11:コンテンツプロバイダ101は、図3(A)に示すコンテンツ ファイルCFを作成し、これをコンテンツファイルデータベースに格納する。

[0057] ステップS17-12:コンテンツプロバイダ101は、コンテンツデータCについて の権利書データ106を作成する。

ステップS17-13:コンテンツプロバイダ101は、SRPを決定する。

ステップS17-14:コンテンツプロバイダ101は、コンテンツID、コンテンツ 鍵データKcおよび権利書データ106をEMDサービスセンタ102に出力する。

ステップS17-15:コンテンツプロバイダ101は、ライセンス鍵データKD,~ KD₃ で暗号化されたキーファイルKFをEMDサービスセンタ102から入力する。

ステップS17-16:コンテンツプロバイダ101は、入力したキーファイルKFを キーファイルデータベースに格納する。

ステップS17-17:コンテンツプロバイダ101は、コンテンツファイルCFとキ ーファイルKFとのリンク関係をハイパーリンクで結ぶ。

ステップS17-18:コンテンツプロバイダ101は、コンテンツファイルCFのハ

ッシュ値をとり、秘密鍵データKcr.sを用いて署名データSIG。.crを生成する。また、 コンテンツプロバイダ101は、キーファイルKFのハッシュ値をとり、秘密鍵データK cp.sを用いて署名データSIGプ。cpを生成する。

[0059]

ステップS17-19:コンテンツプロバイダ101は、図3に示すように、コンテン ツファイルCF、キーファイルKF、公開鍵証明書データCER。、署名データSIG。 CP, $SIG_{7,CP}$, $SIG_{1,ESC}$ を格納したセキュアコンテナ104を作成する。

[0060]

ステップS17-20:複数のセキュアコンテナを用いたコンポジット形式でコンテン ツデータを提供する場合には、ステップS17−1~B19の処理を繰り返して各々のセ キュアコンテナ104を作成し、コンテンツファイルCFとキーファイルKFとの間のリ ンク関係と、コンテンツファイルCF相互間のリンク関係とをハイパーリンクなどを用い て結ぶ。

ステップS17-21:コンテンツプロバイダ101は、作成したセキュアコンテナ1 0 4 をセキュアコンテナデータベースに格納する。

[0061]

[EMDサービスセンタ102]

図20は、EMDサービスセンタ102の主な機能を示す図である。

EMDサービスセンタ102は、主に、図20に示すように、ライセンス鍵データをコ ンテンツプロバイダ101およびSAM105,~105,に供給する処理と、公開鍵証 明書データCER_{CP},CER_{SAN1}~CER_{SAN4}の発行処理と、キーファイルKFの発行処 理、利用履歴データ108に基づいた決済処理(利益分配処理)とを行う。

[0062]

<ライセンス鍵データの供給処理>

先ず、EMDサービスセンタ102からユーザホームネットワーク103内のSAM1 051~1054にライセンス鍵データを送信する際の処理の流れを説明する。

EMDサービスセンタ102では、所定期間毎に、例えば、3カ月分のライセンス鍵デ ータKD1~KD3を鍵データベースから読み出して、各々のハッシュ値をとり、EMD サービスセンタ102の秘密鍵データ Kesc.s を用いて、それぞれに対応する署名データ SIGKD1.ESC ~SIGKD3.ESC を作成する。

そして、EMDサービスセンタ102は、3カ月分のライセンス鍵データKD,~KD ₃ およびそれらの署名データSIGкол. ESC ~SIGкоз. ESC を、SAM1051 ~10 5₄ と間の相互認証で得られたセッション鍵データKses を用いて暗号化した後に、SA M 1 0 5 1 ~ 1 0 5 4 に送信する。

また、同様に、EMDサービスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101に、例え ば、6カ月分のライセンス鍵データKD,~KD。を送信する。

[0063]

<公開鍵証明書データの発行処理>

次に、EMDサービスセンタ102がコンテンツプロバイダ101から、公開鍵証明書 データCER。の発行要求を受けた場合の処理を説明する。

EMDサービスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101の識別子CP_ID、公 開鍵データKcr.rおよび署名データSIG,.crをコンテンツプロバイダ101から受信す ると、これらを、コンテンツプロバイダ101との間の相互認証で得られたセッション鍵 データKses を用いて復号する。

そして、当該復号した署名データSIG,,c,の正当性を検証した後に、識別子CP__I Dおよび公開鍵データKcr.pに基づいて、当該公開鍵証明書データの発行要求を出したコ ンテンツプロバイダ101がCPデータベースに登録されているか否かを確認する。

そして、EMDサービスセンタ102は、当該コンテンツプロバイダ101のX.50 9形式の公開鍵証明書データCER。を証明書データベースから読み出し、公開鍵証明書 データCERcpのハッシュ値をとり、EMDサービスセンタ102の秘密鍵データKEsc.

s を用いて、署名データSIGi, esc を作成する。

そして、EMDサービスセンタ102は、公開鍵証明書データCERcoおよびその署名 データSIG1.ESC を、コンテンツプロバイダ101との間の相互認証で得られたセッシ ョン鍵データKses を用いて暗号化した後に、コンテンツプロバイダ101に送信する。

なお、EMDサービスセンタ102がSAM105、から、公開鍵証明書データCER _{БАН1} の発行要求を受けた場合の処理も、 S A M 1 0 5 1 との間で処理が行われる点を除い て、公開鍵証明書データCER、の発行要求を受けた場合の処理と同じである。公開鍵証 明書データCERcrも、X.509形式で記述されている。

なお、本発明では、EMDサービスセンタ102は、例えば、SAM1051 の出荷時に、SAM105』の秘密鍵データKsami.sおよび公開鍵データKsami.pをSA M105,の記憶部に記憶する場合には、当該出荷時に、公開鍵データKsanlpの公開鍵 証明書データCER_{SAN1}を作成してもよい。

このとき、当該出荷時に、公開鍵証明書データCER_{SAM1}を、SAM105₁ の記憶部に記憶してもよい。

[0065]

<キーファイルKFの発行処理>

EMDサービスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101から図6に示す登録用モ ジュールMod₂を受信すると、コンテンツプロバイダ101と間の相互認証で得られた セッション鍵データKses を用いて登録用モジュールModz

を復号する。 そして、EMDサービスセンタ102は、鍵データベースから読み出した公開鍵データ Kcp.pを用いて、署名データSIGmi,cp の正当性を検証する。

次に、EMDサービスセンタ102は、登録用モジュールMod, に格納された権利書 データ106、コンテンツ鍵データKc、電子透かし情報管理データWMおよびSRPを 、権利書データベースに登録する。

次に、EMDサービスセンタ102は、鍵サーバから読み出した対応する期間のライセ ンス鍵データKD₁ ~KD₆ を用いて、コンテンツ鍵データKcおよび権利書データ10 6と、SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC、~SDC。とを暗号化する。 次に、EMDサービスセンタ102は、ヘッダデータと、コンテンツ鍵データKcおよ び権利書データ106と、SAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC1~SDC ₃との全体に対してハッシュ値をとり、ΕMDサービスセンタ102の秘密鍵データΚες c,s を用いて署名データSIGĸı,escを作成する。

次に、EMDサービスセンタ102は、図3(B)に示すキーファイルKFを作成し、 これをKFデータベースに格納する。

次に、EMDサービスセンタ102は、KFデータベースにアクセスを行って得たキー ファイルKFを、コンテンツプロバイダ101と間の相互認証で得られたセッション鍵デ ータKses を用いて暗号化した後に、コンテンツプロバイダ101に送信する。

[0067]

<決算処理>

次に、EMDサービスセンタ102において行なう決済処理について説明する。

EMDサービスセンタ102は、ユーザホームネットワーク103の例えばSAM10 5.から利用履歴データ108およびその署名データSIGzoo,sam1を入力すると、利用 履歴データ108および署名データSIGzoo.samlを、SAM105, との間の相互認証 によって得られたセッション鍵データKses を用いて復号し、SAM105, の公開鍵デ ータKsamiによる署名データSIGzoo.samiの検証を行う。

[0068] 図21は、利用履歴データ108に記述されるデータを説明するための図である。 図21に示すように、利用履歴データ108には、例えば、セキュアコンテナ104に 格納されたコンテンツデータCに対してEMDサービスセンタ102によってグローバル ユニークに付された識別子であるESC__コンテンツID、当該コンテンツデータCに対 してコンテンツプロバイダ101によって付された識別子であるCP_コンテンツID、 セキュアコンテナ104の配給を受けたユーザの識別子であるユーザID、当該ユーザの ユーザ情報、セキュアコンテナ104の配給を受けたSAM105,~105。の識別子 SAM__ID、当該SAMが属するホームネットワークグループの識別子であるHNG__ ID、ディスカウント情報、トレーシング情報、プライスタグ、当該コンテンツデータを 提供したコンテンツプロバイダ101の識別子CP_ID、紹介業者(ポータル:Portal) ID、ハードウェア提供者ID、セキュアコンテナ104を記録した記録媒体の識別子M edia_ID、セキュアコンテナ104の提供に用いられた例えば圧縮方法などの所定 のコンポーネントの識別子であるコンポーネントID、セキュアコンテナ104のライセ ンス所有者の識別子LH_ID、セキュアコンテナ104についての決済処理を行うEM Dサービスセンタ102の識別子ESC_IDなどが記述されている。

なお、後述する第2実施形態では、利用履歴データ308には、上述した利用履歴デー タ108に記述されたデータに加えて、当該コンテンツデータCに対してサービスプロバ イダ310によって付された識別子であるSP_コンテンツIDと、当該コンテンツデー タCを配給したサービスプロバイダ310の識別子SP_IDとが記述されている。

[0069]

EMDサービスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101の所有者以外にも、例え ば、圧縮方法や記録媒体などのライセンス所有者に、ユーザホームネットワーク103の ユーザが支払った金銭を分配する必要がある場合には、予め決められた分配率表に基づい て各相手に支払う金額を決定し、当該決定に応じた決済レポートデータ107および決済 請求権データ152を作成する。当該分配率表は、例えば、セキュアコンテナ104に格 納されたコンテンツデータ毎に作成される。

[0070]

次に、EMDサービスセンタ102は、利用履歴データ108と、権利書データベース から読み出した権利書データ106に含まれる標準小売価格データSRPおよび販売価格 とに基づいて決済処理を行い、決済請求権データ152および決済レポートデータ107 を生成する。

ここで、決済請求権データ152は、当該データに基づいて、決済機関91に金銭の支 払いを請求できる権威化されたデータであり、例えば、ユーザが支払った金銭を複数の権 利者に配給する場合には、個々の権利者毎に作成される。

[0071]

次に、EMDサービスセンタ102は、決済請求権データ152およびその署名データ SIG。。を、相互認証およびセッション鍵データKses による復号を行なった後に、図1 に示すペイメントゲートウェイ90を介して決済機関91に送信する。

これにより、決済請求権データ152に示される金額の金銭が、コンテンツプロバイダ 101に支払われる。

また、EMDサービスセンタ102は、決済レポートデータ107をコンテンツプロバ イダ101に送信する。

[0072]

[ユーザホームネットワーク103]

ユーザホームネットワーク103は、図1に示すように、ネットワーク機器160、お よびA/V機器160~160、を有している。

ネットワーク機器160,は、SAM105,を内蔵している。また、AV機器160 ~1604 は、それぞれSAM1052~1054 を内蔵している。

SAM105₁~105₄の相互間は、例えば、IEEE1394シリアルインタフェ -スバスなどのバス191を介して接続されている。

なお、AV機器160~~160、は、ネットワーク通信機能を有していてもよいし、 ネットワーク通信機能を有しておらず、バス191を介してネットワーク機器160. の ネットワーク通信機能を利用してもよい。

また、ユーザホームネットワーク103は、ネットワーク機能を有していないAV機器 のみを有していてもよい。

[0073]

以下、ネットワーク機器160. について説明する。

図22は、ネットワーク機器160.の構成図である。

図22に示すように、ネットワーク機器160,は、SAM105,、通信モジュール 162、AV圧縮・伸長用SAM163、操作部165、ダウンロードメモリ167、再 生モジュール169、外部メモリ201およびホストCPU810を有する。

ここで、ホストCPU810はネットワーク機器160、内の処理を統括的に制御して おり、ホストCPU810とSAM105,とは、それぞれマスタ(Master)とスレープ(S Tave) の関係にある。

以下、ホストCPU810とSAM105」との関係を詳細に説明する。

図23は、ホストCPU810とSAM105、との関係を説明するための図である。

図23に示すように、ネットワーク機器160,では、ホストCPUバス1000を介 して、ホストCPU810とSAM105、とが接続されている。

ホストCPU810は、例えばユーザによる操作部165の操作に応じて複数の割り込 みタイプの中から一の割り込みタイプが選択された場合に、当該選択された割り込みタイ プを示す外部割り込み (ハードウェア割り込み) S165を受ける。

また、ホストCPU810は、外部割り込みS165を受け、当該外部割り込みS16 5に対応するタスクがSAM105」が実行すべきものである場合に、当該タスクを指定 した内部割り込み(ソフトウェア割り込み)S810を、ホストCPUバス1000を介 してSAM1051 に出す。

[0074]

SAM105,は、ホストCPU810からI/Oデバイスとして認識され、ホストC PU810からのファンクションコールである内部割り込みS810を受けて、要求に応 じたタスクを実行し、当該タスクの実行結果をホストCPU810に返す。

SAM105、が実行するタスクは、主に、コンテンツデータの購入処理(課金処理) 、署名検証処理、相互認証処理、コンテンツデータの再生処理、更新処理、登録処理、ダ ウンロード処理などに関するものであり、これらのタスク群はSAM105,内で外部か ら遮蔽された形で処理され、ホストCPU810は当該処理内容をモニタできない。

ホストCPU810は、どのようなイベントのときにSAM1051 にタスクを依頼す るかを予め把握している。具体的には、ホストCPU810は、ユーザによる外部キーデ バイスなどの操作部165の操作に応じた外部割り込みS165を受けて、当該割り込み によって実行すべきタスクがSAM105、が実行するタスクであると判断すると、ホス トCPUバス1000を介してSAM105,に内部割り込みS810をかけ、SAM1 05, に当該タスクを実行させる。

[0075]

ここで、コマンダーおよびキーボードなどの外部キーデバイスなどのホストCPU81 0に対してのI/Oデバイスに相当するものから受ける割り込みは、ホストCPU810 が実行するユーザプログラムの内容とは全く非同期なイベントによって生じる割り込みで あり、通常、これらを"ハードウエア割り込み"あるいは"外部割り込み"と呼んでいる

ホストCPU810が、コンテンツの視聴および購入時に受ける割り込みは、ハードウ ェア割り込みである。このとき、ハードウェア割り込みを発生するI/Oデバイスは、例 えば、ネットワーク機器160. のボタン類やGUI(Graphical User Interface)のアイ コンなどのキーデバイスである。本実施形態では、これらの I / O デバイスを操作部 1 6 5としている。

一方、ホストCPU810によるユーザプログラム (プログラム) の実行に基づいて発

生する割り込みは、"ソフトウェア割り込み"または"内部割り込みと呼ばれる。

外部割り込みS165は、通常、その割り込み信号を、ホストCPUバス1000とは 別に設けられた外部割り込み専用線を介して操作部165からホストCPU810に出力 している。

外部割り込みS165の種類は、割り込みが発生するI/Oデバイスに番号を持たせる ことで区別される。例えば、キーボードなどでは、全てのボタン(当該番号を割り込みタ イプと呼ぶ)に番号が割り当てられ、ボタンが押されると、当該ボタンが押下されたこと を外部割り込み専用線を介して操作部165からホストCPU810に通知し、当該押下 されたボタンの番号をI/Oインターフェイス内のメモリに記憶する。そして、ホストC PU810は、ボタンが押下されたことの通知を受けると、I/Oインターフェイス内の メモリにアクセスを行い、当該メモリに記憶されたボタンの番号から外部割り込みのタイ プを識別し、当該ボタンの番号に対応する割り込みルーチンの実行制御を行う。

このとき、ホストCPU810が、当該ボタンの番号に対応する割り込みルーチンがS AM105,によって実行されるべきものである場合には、SAM105,に内部割り込 みS810を出してタスク実行を依頼する。

前述したように、SAM105, が実行するタスクには、以下に示す<u>(1)</u>~<u>(3)</u>など

これらのタスクは、外部割り込み専用線を介してホストCPU810が<u>(1)</u>~<u>(3)</u>な がある。 どに対応する外部割り込みを操作部165から受け、ホストCPU810がそれに応じた 内部割り込みS810をSAM105、に出すことで、SAM105、によって実行され

- <u>(1)</u>. コンテンツ購入処理 (鍵の購入処理。試聴含む。)
- <u>(2)</u>. 再生処理 <u>(3)</u>. コンテンツプロバイダ101およびEMDサービスセンタ102からのダウン ロード (更新処理、利用履歴回収、プログラムダウンロードなど)

[0079]

上記(1)、(2)では、割り込みを発生させる I/Oはネットワーク機器 1601のボ タンやGUIなどの外部キーデバイスになる。

上記(3) は、実際は、コンテンツプロバイダ101からプッシュ的にダウンロード用 のセキュアコンテナ104が送られてくるのではなく、ネットワーク機器160ょ(クラ イアント)側からポーリングしにいく能動的プル型のため、ダウンロードしたセキュアコ ンテナ104をネットワーク機器160、内のダウンロードメモリ167に書き込んだ時 点で、その状態をホストCPU810は把握している。従って、上記(3)の場合には、 ホストCPU810は、操作部165からの外部割り込みS165を受けることなく、S AM105,に対して内部割り込みS810を発生する。

SAM105、は、ホストCPU810に対してスレーブのI/Oデバイスと機能する ので、SAM105、のメインルーチンは電源オンでスタートしてから、その後はスタン バイ(ウェーティング、待ち状態)モードで待機している。

その後、SAM105、は、マスタであるホストCPU810から内部割り込みS81 0 を受けた時点で、内部で外部から遮蔽された形で依頼されたタスクを処理し、タスク終 了をホストCPU810に外部割り込み(ハードウエア割り込み)で知らせ、ホストCP U 8 1 0 に当該そのタスク結果を拾ってもらう。従って、S A M 1 0 5 ,には、ユーザの メインプログラム (ユーザプログラム) というものがない。

[0081]

SAM105,は、コンテンツの購入処理、再生処理、コンテンツプロバイダ101、 並びにEMDサービスセンタ102からのダウンロード処理などを割り込みルーチンとし て実行する。SAM105,は、通常は、スタンバイ状態で待機している状態から、ホス

トCPU810から内部割り込みS810を受け、その割り込みタイプ(番号) (ファン クションコールのコマンド) に応じた割り込みルーチンを実行し、結果を得た時点で、そ れをホストCPU810に拾ってもらう。

具体的には、ホストCPU810からSAM105,への内部割り込みS810による タスク依頼は、I/O命令で行われ、SAM105、はホストCPU810から受け取っ たファンクションコールのコマンドに基づいて自分自身に内部割り込みをかける。ホスト CPU810によるSAM105, への内部割り込みは、具体的には、チップセレクト(C hip Select) を行ってSAM105,を選択して行われる。

[0082]

上述したように、コンテンツの購入および再生などの外部割り込みS165をホストC PU810が受けるにも係わらず、それに応じたタスクをSAM105,に依頼して行う のは、それらのタスク内容が鍵の購入処理などに伴う暗号処理、署名生成、署名検証処理 などのセキュリティに係わるものだからである。

SAM105,に格納されている割り込みルーチンは、ホストCPU810のい割り込 みルーチンのサブルーチン的な役割をもつ割り込みルーチンといえる。

ホストCPU810によって実行される割り込みルーチンは、SAM105, の共有メモリ空間に、自らに対して行われた外部割り込みS165に対応するタスクを依 頼する内部割り込み(ファンクションコール)S810を送ることを指示するタスクであ る。

なお、図24に示すように、SAM105,に格納されている割り込みルーチンには、 さらにサブルーチンがぶらさがっている。

他の割り込みルーチンに共通なプログラムは、サブルーチンとして定義したほうがコー ドサイズの節約になり、メモリの節減になるためである。また、SAM105」の処理は 、割り込みルーチンから並列にサブルーチンを定義したり、サブルーチンのさらにサブル ーチンを定義するなど、通常のCPUの処理と同様の手法が採用されている。

[0083]

図23に戻って説明を行う。

前述したように、ホストCPU810は、外部キーデバイスなどのI/Oからの割り込 みを、割り込み専用線による外部割り込み(ハードウエア割り込み)S165として受け

各々の外部割り込み専用線には、番号が割り振られていて、その番号に応じてホストC る。 PU810側のシステムメモリに格納されている割り込みベクタテーブルにおいて、相当 の割り込みベクタを抜き出して割り込みルーチンを開始する。そのとき、割り込みタイプ が、ベクタテーブルの中の割り込みベクタの選択番号を示す間接アクセスと、割り込みタ イプが、そのまま割り込みルーチンの開始アドレスを示す直接アクセスの2種類が存在す

[0084]

ホストCPU810は、受けた外部割り込みが、SAM105、が行うべきタスクの場 合、割り込みルーチンは、SAM105,に対して内部割り込みS810をかけ、SAM 1051にタスクを実行するように依頼(I/O命令)するプログラムである。

タスクの種類はコマンド名で定義されていて、ホストCPU810はSAM105, に 対してコマンドベースの内部割り込みS810をかける。SAM105,は電源オンした。 とき、図24に示すように、初期化プログラムとSAM内部のIntegrity Check を済ませ 、その後はスタンバイ状態で待機するスリープモードとなる。スリープモードでは、CP Uの動作のみを停止させ、すべての割り込みで復帰する。その後、SAM105, は、例 外処理状態を経てプログラム実行状態に遷移する。その後は、SAM105,は、ホスト CPU810からのタスク依頼の内部割り込みを受けた時点で相当のタスクを実行して結 果を出し、それをホストCPU810に返す。

ホストCPU810は、その結果を受けて次のアクションを行う。但し、SAM105 1 がタスク実行中でも、ホストCPU810は他のタスクを行ってもよい。ホストCPU 810は、SAM105、によるタスクの実行結果を割り込みとして受けつける。 [0085]

SAM105」が、ホストCPU810から依頼を受けたタスクの実行結果をホストC PU810に知らせる手段としては、ホストCPU810に対し割り込みをかけて、ホス トCPU810に当該実行結果を拾ってもらう方法と、SAM105、の内部のホストC PU810がアクセス可能なアドレス空間上(当該アドレス空間には、ホストCPU81 0からのリード/ライトコマンド、アドレス情報、データがキャリーされる) にステータ スレジスタ (SAMステータスレジスタと呼ぶ) を設ける方法とがある。後者の方法では 、SAMステータスレジスタ (SAM_SR)にタスクの種類、タスク待機中、タスク実 行中、タスク終了などのフラグを設定できるようにし、当該SAMステータスレジスタに 、ホストCPU810から定期的にポーリング(データの読み込み)を行う。

[0086]

第1のSAMステータスレジスタには、ホストCPU810によって読み出される、S AM105,のステータス(状態)を示すフラグが設定される。

また、第2のSAMステータスレジスタには、ホストCPU810からタスク実行の依 頼が出されているか否かのステータスをSAM105」の内部のCPUから読みにいくフ ラグが設定される。バス調停の優先順位に基づいて、ホストCPU810とSAM105 」との双方が、当該第1および第2のSAMステータスレジスタのフラグにアクセスでき る。

[0087]

具体的には、第1のSAMステータスレジスタには、現在SAMがタスクを実行中か否 か、タスク終了済で結果が得られているか否か、そのときのタスク名は何か、あるいはS AMは現在スタンバイ中でタスク待ちの状態か否かを示すフラグが設けられている。第1 のSAMステータスレジスタには、ホストCPU810が定期的にポーリングしにいく。

一方、第2のSAMステータスレジスタには、ホストCPU810からタスク実行の依 頼が発生しているか否か、あるいは待機中か否かを示すフラグが設けられている。

ここで、ホストCPU810からは、I/O書き込み命令のコマンドがI/Oデバイス であるSAM105.に送られ、続いて、書き込むデータと書き込むアドレス情報が送ら れる。そのときのアドレス情報(データの格納場所)はホストCPU810とSAM10 5, との共有メモリ空間内に格納される。

[0088]

ここで、SAM1051内のメモリのアドレス空間は、ホストCPU810側からは見 えないようにすることが必要なので(耐タンパ性)、ホストCPU810からは、作業ス タック用のSRAMの一部、あるいは外付けのFlash-ROM(EEPROM)の一 部しか見えないように、SAM105、内のアドレス空間を管理する回路を構成する。従 って、ホストCPU810から、データ量の大きいものは、これらのエリアにデータを書り き込んでいくし、データ量の少ないものはSAM105.の内部に、ホストCPU810 から見えるように仮設のレジスタを設定して、そこに書き込む。

割り込みによって実行される割り込みルーチンのアドレスは「割り込みベクタ」と呼ば [0089] れる。割り込みベクタは、割り込みタイプの順に割り込みベクタテーブルに格納されてい

[0090]

ホストCPU810は、図25に示すように、外部割り込みを受けると、その割り込み タイプ (番号) にしたがって、メモリに格納された割り込みベクタテーブルから割り込み ベクタを取り出し、そのアドレスから始まるルーチンをサブルーチンとして実行する。

本実施形態では、前述した(1)~(3)の場合に、対応する I / O から物理的な割り込 み信号によって外部割り込みが発生し、その割り込みタイプ (番号) にしたがって実行さ れる割り込みルーチンで、I/OであるSAM105,に対して内部割り込み(ソフトウ エア割り込み) を利用したファンクションコール (Procedure Call) を行い、自分の代わ りにSAM105」にそのタスクの実行を行ってもらい、その結果を受け取って次なるア クションを行う。

内部割り込みは、図26に示すように、ユーザプログラム中、つまりCPU内部から発 生するソフトウェア割り込みである。当該内部割り込みは、マシン語のINT命令の実行 によって発生する。

[0091]

以下、ファンクションコール (Procedure Call) について説明する。

割り込みルーチンの中は、さらに細かく機能(ファンクション)に分けられていて、各 機能にコマンド名が定義されている。ここで、ユーザプログラムから、割り込み命令 I N Tと共にコマンドを指定することで、目的の機能を指定することをファンクションコール (Procedure Call) とよぶ。ファンクションコールは、内部割り込み(ソフトウェア割り 込み)を利用したものである。

ファンクションコールでは、CPUのレジスタにファンクションコール番号を入れて割 り込みルーチンに必要なパラメータを渡し、目的の機能(ファンクション)を指定する。 その結果はレジスタやメモリに返されるか、あるいは動作となってあらわれる。

例えば、ホストCPU810が図27に示すユーザプログラム内のコードAを実行する 場合には、「INT 21H」によってCPUによって割り込みタイプ「21H」の内部 割り込みに対応するメモリ内の領域がアクセスされ、コマンド解析部へのアクセスを介し て、ファンクション3のサブルーチンが実行される。

[0092]

次に、SAM1051のCPUの処理状態について説明する。

図28は、SAM105,のCPUの処理状態を説明するための図である。

図28に示すように、SAM105.のCPUの処理状態には、リセット状態ST1、 例外処理状態ST2、バス権解放状態ST3、プログラム実行状態ST4および低消費電 力状態ST5の5種類がある。

以下、各状態について説明する。

リセット状態ST1:CPUがリセットされている状態である。

例外処理状態 S T 2 :リセットや割り込みなどの例外処理要因によって C P Uが処理状 態の流れを変えるときの過渡的な状態である。割り込みの処理の場合は、SP(スタック ポインタ)を参照してPC(プログラムカウンタ)のカウント値とステータスレジスタ(SR)の値とをスタック領域に退避する。例外処理ベクターテーブルから割り込みルーチ ンの開始アドレスを取り出し、そのアドレスに分岐してプログラムの実行を開始する。そ の後の処理状態はプログラム実行状態ST3となる。

[0093]

プログラム実行状態ST3:CPUが順次プログラムを実行している状態である。 バス権解放状態ST4:CPUがバス権を要求したデバイスにバスを解放する状態であ る。

[0094]

低消費電力状態ST5:スリープモード、スタンバイモードおよびモジュールスタンバ イモードの3つの状態がある。

(1) スリープモード

CPUの動作は停止するが、CPUの内部レジスタのデータと、内蔵キャッシュメモリ ー、および内蔵RAMのデータは保持される。CPU以外の内蔵周辺モジュールの機能は 停止しない。

このモードからの復帰は、リセット、すべての割り込み、またはDMAアドレスエラー によって行われ、例外処理状態ST2を経て通常のプログラム実行状態へ遷移する。

(2) スタンバイモード

スタンバイモードでは、CPU、内蔵モジュール、および発振器のすべての機能が停止

キャッシュおよび内部RAMのデータは保持されない。

スタンバイモードからの復帰は、リセット、外部のNMI割り込みにより行われる。 復帰時は、発振安定時間経過後、例外処理状態を経て通常プログラム状態へ遷移する。 発振器が停止するので、消費電力は著しく低下する。

(3) モジュールスタンバイモード

DMAなどの内蔵モジュールへのクロック供給を停止することができる。

[0095]

次に、ホストCPU810とSAM105」との間の関係をメモリ空間を用いて説明す る。

図29は、ホストCPU810およびSAM105」のメモリ空間を示す図である。

図29に示すように、ホストCPU810のCPU810aは、ユーザのボタン操作な どに応じた外部割り込みを受けると、ユーザプログラムの実行を中断して、割り込みタイ プを指定して割り込みベクタテーブルのハードウェア割り込みの領域にアクセスする。そ して、CPU810aは、当該アクセスによって得られたアドレスに記憶されている割り 込みルーチンを実行する。当該割り込みルーチンは、SAMに対して内部割り込みである ファンクションコールCail1-1, 1-2, 2または3を出してSAMに対応するタ スクを実行させ、そのタスク実行の結果を得た後に、ユーザプログラムに復帰する処理を 記述している。具体的には、CPU8110aは、SAM105,内のメモリ105,a の一部を構成するSRAM1155に、依頼するタスクを特定する情報を書き込む。ここ で、SRAM1155は、ホストCPU810とSAM105」との共有メモリである。

[0096]

ホストCPU810のCPU810aは、SAM105,に内部割り込みを出すときに 、SAM105,内の第2のSAMステータスレジスタ1156bのタスク待機中のフラ グをオンにする。

SAM105,のCPU1100は、第2のSAMステータスレジスタ1156bを見 ると、SRAM1155にアクセスして依頼されたタスクの種類を特定し、それに応じた 割り込みルーチンを実行する。当該割り込みルーチンは、前述したように、他のサブルー チンを読み出して実行される。当該サブルーチンには、例えば、記録媒体との相互認証、 A/V圧縮・伸長用SAMとの相互認証、メディア・ドライブSAMとの間の相互認証、 ICカードとの間の相互認証、機器間の相互認証、EMDサービスセンタ102との間の 相互認証、並びに署名データの生成および検証を行うものがある。

[0097]

SAM105,のCPU1100は、当該割り込みルーチンの結果(タスク結果)を、 SRAM1155内に格納すると共に、SAM105,内の第1のSAMステータスレジ スタ1156aのタスク終了のフラグをオンにする。

そして、ホストCPU810は、第1のSAMステータスレジスタ1156aのタスク 終了のフラグがオンにされたことを確認した後に、SRAM1155に格納されたタスク 結果を読み出し、その後、ユーザプログラムの処理に復帰する。

[0098]

以下、SAM105,の機能を説明する。

ここで、SAM1052~1054の機能は、SAM1051の機能と同じである。 SAM105.は、コンテンツ単位の課金処理を行うモジュールであり、EMDサービ スセンタ102との間で通信を行う。

SAM105,は、例えば、EMDサービスセンタ102によって仕様およびバージョ ンなどが管理され、家庭機器メーカに対し、搭載の希望があればコンテンツ単位の課金を 行うブラックボックスの課金モジュールとしてライセンス譲渡される。例えば、家庭機器 開発メーカは、SAM105,のIC(Integrated Circuit)の内部の仕様を知ることはで きず、EMDサービスセンタ102が当該ICのインタフェースなどを統一化し、それに 従ってネットワーク機器160、に搭載される。なお、SAM105、~105。は、そ れぞれAV機器160,~160,に搭載される。

[0099]

SAM105,は、その処理内容が外部から完全に遮蔽され、その処理内容を外部から 監視および改竄不能であり、また、内部に予め記憶されているデータおよび処理中のデー タを外部から監視および改竄不能な耐タンパ(Tamper Registance) 性を持ったハードウェ アモジュール(ICモジュールなど)、あるいはCPUにおいてソフトウェア(秘密プロ グラム)を実行して実現される機能モジュールである。

SAM105.の機能をICという形で実現する場合は、IC内部に秘密メモリを持ち 、そこに秘密プログラムおよび秘密データが格納される。SAMをICという物理的形態 にとらわれず、その機能を機器の何れかの部分に組み込むことができれば、その部分をS AMとして定義してもよい。

[0100]

なお、図22に示す例では、実線で示されるように、通信モジュール162からのセキ ュアコンテナ104をSAM105,に出力する場合を例示するが、点線で示されるよう に、通信モジュール162からSAM105、にキーファイルKFを出力し、通信モジュ ール162からダウンロードメモリ167にCPUバスなどを介してコンテンツファイル CFを直接的にダウンロードメモリ167に書き込むようにしてもよい。

また、AV圧縮・伸長用SAM163に対してのコンテンツデータCの出力は、SAM 1051を介して行うのではなく、ダウンロードメモリ167から直接的に行うようにし てもよい。

[0101]

以下、SAM105、の機能を機能ブロック図を参照しながら具体的に説明する。

図30は、SAM105,の機能の機能ブロック図である。

なお、図30には、コンテンツプロバイダ101からのセキュアコンテナ104を入力 し、セキュアコンテナ104内のキーファイルKFを復号する処理に関連するデータの流 れが示されている。

図30に示すように、SAM1051は、相互認証部170、暗号化・復号部171, 172,173、コンテンツプロバイダ管理部180、ダウンロードメモリ管理部182 、AV圧縮・伸長用SAM管理部184、EMDサービスセンタ管理部185、利用監視 部186、課金処理部187、署名処理部189、SAM管理部190、メディアSAM 管理部197、作業用メモリ200、外部メモリ管理部811およびCPU1100を有 する。

CPU1100は、ホストCPU810からの内部割り込みS810を受けて、SAM 1051 内の処理を統括的に制御する。

[0102]ここで、コンテンツプロバイダ管理部180およびダウンロードメモリ管理部182が 本発明の入力処理手段に対応し、課金処理部187が本発明の決定手段、履歴データ生成 手段および利用制御データ生成手段に対応し、暗号化・復号部172が本発明の復号手段 に対応し、利用監視部186が本発明の利用制御手段に対応している。

また、暗号化・復号部173が本発明の暗号化手段に対応している。

また、後述する例えば図45に示すメディア・ドライブSAM管理部855が本発明の 記録制御手段に対応している。

また、署名処理部189が本発明の署名処理手段に対応している。

[0103]

なお、図30に示すSAM105.の各機能は、前述したように、CPUにおいて秘密 プログラムを実行して実現されるか、あるいは所定のハードウェアによって実現される。 SAM105.のハードウェア構成については後述する。

また、外部メモリ201には、以下に示す処理を経て、図31に示すように、利用履歴 データ108およびSAM登録リストが記憶される。

ここで、外部メモリ201のメモリ空間は、SAM105,の外部(例えば、ホストC PU810)からは見ることはできず、SAM105,のみが外部メモリ201の記憶領 域に対してのアクセスを管理できる。

外部メモリ201としては、例えば、フラッシュメモリあるいは強誘電体メモリ(Fe RAM) などが用いられる。

また、作業用メモリ200としては、例えばSRAMが用いられ、図32に示すように 、セキュアコンテナ104、コンテンツ鍵データKc、権利書データ(UCP)106、 記憶部192のロック鍵データ K.oc 、コンテンツプロバイダ101の公開鍵証明書CE R_{cp}、利用制御データ(UCS)166、およびSAMプログラム・ダウンロード・コン テナSDC、~SDC、などが記憶される。

[0104]

以下、SAM105,の機能のうち、コンテンツプロバイダ101からのセキュアコン テナ104を入力(ダウンロード)したときの各機能ブロックの処理内容を図30を参照 しながら説明する。

当該処理は、コンテンツのダウンロードを指示する外部割り込みS810をホストCP U810から受けたCPU1100によって統括的に制御される。

[0105]

相互認証部170は、SAM105、がコンテンツプロバイダ101およびEMDサー ビスセンタ102との間でオンラインでデータを送受信する際に、コンテンツプロバイダ 101およびEMDサービスセンタ102との間で相互認証を行ってセッション鍵データ (共有鍵) Kses を生成し、これを暗号化・復号部171に出力する。セッション鍵デー タKses は、相互認証を行う度に新たに生成される。

暗号化・復号部171は、コンテンツプロバイダ101およびEMDサービスセンタ1 0 2 との間で送受信するデータを、相互認証部 1 7 0 が生成したセッション鍵データ K s ε 、を用いて暗号化・復号する。

[0107]

ダウンロードメモリ管理部182は、図22に示すようにダウンロードメモリ167が 相互認証機能を持つメディアSAM167aを有している場合には、相互認証部170と メディアSAM167aとの間で相互認証を行った後に、相互認証によって得られたセッ ション鍵データ Kses を用いて暗号化して図 2 2 に示すダウンロードメモリ 1 6 7 に書き 込む。

ダウンロードメモリ167としては、例えば、メモリスティックなどの不揮発性半導体 メモリが用いられる。

なお、図33に示すように、HDD(Hard Disk Drive) などの相互認証機能を備えてい ないメモリをダウンロードメモリ211として用いる場合には、ダウンロードメモリ21 1内はセキュアではないので、コンテンツファイルCFをダウンロードメモリ 2 1 1 にダ ウンロードし、機密性の高いキーファイルKFを例えば、図30に示す作業用メモリ20 0あるいは図22に示す外部メモリ201にダウンロードする。

キーファイルKFを外部メモリ201に記憶する場合には、例えば、SAM105,に おいて、キーファイルKFをCBCモードでMAC鍵データKwac を用いて暗号化して外 部メモリ201に記憶し、最後の暗号文プロックの一部をMAC (Message Authenticatio n Code) 値としSAM105,内に記憶する。そして、外部メモリ201からSAM10 5, にキーファイルKFを読み出す場合には、SAM105, 内で当該読み出したキーフ ァイルKFをMAC鍵データKnac

を用いて復号し、それによって得たMAC値と、既に記憶しているMAC値とを比較する ことで、キーファイルKFが改竄されているか否かを検証する。この場合に、MAC値で はなく、ハッシュ値を用いてもよい。

[0108]

暗号化・復号部172は、ダウンロードメモリ管理部182から入力したセキュアコン テナ104に格納されたキーファイルKF内のコンテンツ鍵データKc、権利書データ1 06およびSAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC、~SDC、を、記憶部1 9 2 から読み出した対応する期間のライセンス鍵データ K D, ~ K D, を用いて復号する

当該復号されたコンテンツ鍵データKc、権利書データ106およびSAMプログラム ・ダウンロード・コンテナSDC、~SDC、は、作業用メモリ200に書き込まれる。

EMDサービスセンタ管理部185は、図1に示すEMDサービスセンタ102との間 の通信を管理する。

[0110]

署名処理部189は、記憶部192から読み出したEMDサービスセンタ102の公開 鍵データ K esc., およびコンテンツプロバイダ101の公開鍵データ K cp.,を用いて、セ キュアコンテナ104内の署名データの検証を行なう。

[0111]

記憶部192は、SAM105,の外部から読み出しおよび書き換えできない秘密デー タとして、図34に示すように、有効期限付きの複数のライセンス鍵データ K D₁ ~ K D 。、SAM_ID、ユーザID、パスワード、当該SAMが属するホームネットワークグ ループの識別子HNG_ID、情報参照用ID、SAM登録リスト、機器および記録媒体 のリポケーションリスト、記録用鍵データ K_{STR} 、ルートCAの公開鍵データ $K_{R-CA,P}$ 、 EMDサービスセンタ102の公開鍵データK_{ESC.P}、EMDサービスセンタ102の公 開鍵データ K_{ESC.P} 、ドライブ用 S A M の認証用元鍵(共通鍵暗号化方式を採用した場合)、ドライブ用SAの公開鍵証明書(秘密鍵暗号化方式を採用した場合)、SAM105 1 の秘密鍵データK_{SAN1.5} (共通鍵暗号化方式を採用した場合)、SAM105,の公開 鍵データ K SANI, P を格納した公開鍵証明書 C E R SANI (秘密鍵暗号化方式を採用した場合)、EMDサービスセンタ102の秘密鍵データK_{ESC,S}を用いた公開鍵証明書CER_{ES} 。の署名データSIGzz、AV圧縮・伸長用SAM163との間の相互認証用の元鍵デー タ (共通鍵暗号化方式を採用した場合)、メディアSAMとの間の相互認証用の元鍵デー タ (共通鍵暗号化方式を採用した場合)、メディアSAMの公開鍵証明書データCER_{ME} DSAN(公開鍵暗号化方式を採用した場合)、扱える信号の諸元、圧縮方式、接続するモニ タ表示能力、フォーマット変換機能、ビットストリームレコーダか有無、権利処理(利益 分配) 用データ、利益分配する関連エンティティのIDなどを記憶している。

なお、図34において、左側に「*」を付したデータは、SAM105,の出荷時に記 憶部192に記憶されており、それ以外のデータは出荷後に行われるユーザ登録時に記憶 部192に記憶される。

[0112]

また、記憶部192には、図30に示す少なくとも一部の機能を実現するための秘密プ ログラムが記憶されている。

記憶部192としては、例えば、フラッシューEEPROM(Electrically Erasable P rogrammable RAM)が用いられる。

[0113]

<ライセンス鍵データの受信時の処理> 以下、EMDサービスセンタ102から受信したライセンス鍵データKD、~KD,を 記憶部192に格納する際のSAM105,内での処理の流れを図33および図35を参 照しながら説明する。

図35は、EMDサービスセンタ102から受信したライセンス鍵データKD,~KD 3 を記憶部192に格納する際のSAM105、内での処理の流れを示すフローチャート

ステップS35-0:SAM105,のCPU1100は、ホストCPU810から、 ライセンス鍵データの受信処理を行うことを指示する内部割り込み S 8 1 0 を受ける。 ステップS35-1:SAM105,の相互認証部170と、EMDサービスセンタ1 02との間で相互認証を行なう。

ステップS35-2:ステップS35-1の相互認証によって得られたセッション鍵デ ータKses で暗号化した3カ月分のライセンス鍵データKD1~KD3

およびその署名データSIGĸDI, ESC ~SIGкD3, ESC を、EMDサービスセンタ102 からEMDサービスセンタ管理部185を介して作業用メモリ200に書き込む。

[0114]

ステップS35-3:暗号化・復号部171は、セッション鍵データKsss を用いて、 ライセンス鍵データKD1~KD3 およびその署名データSIGKD1.ESC ~SIGKD3.ES 。を復号する。

ステップS35-4:署名処理部189は、作業用メモリ200に記憶された署名デー タSIGĸpi.esc ~SIGĸpi.esc の正当性を確認した後に、ライセンス鍵データKD1 ~KD, を記憶部192に書き込む。

ステップS35-5:CPU1100は、上述したライセンス鍵データ受信処理が適切 に行われたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述したライセンス鍵データ受信処理が適切に行われたか否 かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリング によって当該フラグを読んでもよい。

[0115]

<セキュアコンテナ104をコンテンツプロバイダ101から入力した時の処理> 以下、コンテンツプロバイダ101が提供したセキュアコンテナ104を入力する際の SAM105、内での処理の流れを図30および図36を参照しながら説明する。

なお、以下に示す例では、コンテンツファイルCFをSAM105、を介してダウンロ ードメモリ167に書き込む場合を例示するが、本発明は、コンテンツファイルCFをS AM105,を介さずに直接的にダウンロードメモリ167に書き込むようにしてもよい

図36は、ンテンツプロバイダ101が提供したセキュアコンテナ104を入力する際 のSAM105,内での処理の流れを示すフローチャートである。

なお、以下に示す例では、SAM105, において、セキュアコンテナ104を入力し たときに種々の署名データの検証を行う場合を例示するが、セキュアコンテナ104の入 力したときには当該署名データの検証を行わずに、購入・利用形態を決定するときに当該 署名データの検証を行うようにしてもよい。

ステップS36-0:図30に示すSAM105,のCPU1100は、ホストCPU 810から、セキュアコンテナの入力処理を行うことを指示する内部割り込みS810を 受ける。

ステップS36-1:SAM105 の相互認証部170とコンテンツプロバイダ10 1との間で相互認証を行なう。

ステップS36-2:SAM105,の相互認証部170とダウンロードメモリ167 のメディアSAM167aとの間で相互認証を行なう。

[0116]

ステップS36-3:コンテンツプロバイダ101から受信したセキュアコンテナ10 4を、ダウンロードメモリ167に書き込む。

このとき、ステップS36-2で得られたセッション鍵データを用いて、相互認証部1 70におけるセキュアコンテナ104の暗号化と、メディアSAM167aにおけるセキ ュアコンテナ104の復号とを行なう。

ステップS36-4:SAM105,は、ステップS36-1で得られたセッション鍵 データを用いて、セキュアコンテナ104の復号を行なう。

[0117]

ステップS36-5:署名処理部189は、図3(C)に示す署名データSIG1. Esc の検証を行なった後に、図3(C)に示す公開鍵証明書データCERcp内に格納されたコ ンテンツプロバイダ101の公開鍵データ K cr.r を用いて、署名データSIG。, cr, SI G,,c,の正当性を検証する。

このとき、署名データSIG_{6.CP}が正当であると検証されたときに、コンテンツファイ ルCFの作成者および送信者の正当性が確認される。

また、署名データSIG、、、、が正当であると検証されたときに、キーファイルKFの送 信者の正当性が確認される。

[0118]

ステップS36-6:署名処理部189は、記憶部192から読み出した公開鍵データ Kescip を用いて、図3 (B) に示すキーファイルKF内の署名データSIGx1.escの正 当性、すなわちキーファイルKFの作成者の正当性およびキーファイルKFがEMDサー ビスセンタ102に登録されているか否かの検証を行う。

[0119]

ステップS36-7:暗号化・復号部172は、記憶部192から読み出した対応する 期間のライセンス鍵データ K D1 ~ K D3 を用いて、図3 (B) に示すキーファイル K F 内のコンテンツ鍵データKc、権利書データ106およびSAMプログラム・ダウンロー ド・コンテナSDC」~SDC。を復号し、これらを作業用メモリ200に書き込む。

[0120]

ステップS36-8:CPU1100は、上述したセキュアコンテナの入力処理が適切 に行われたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述したセキュアコンテナの入力処理が適切に行われたか否 かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリング によって当該フラグを読んでもよい。

[0121]

以下、ダウンロードメモリ167にダウンロードされたコンテンツデータCを利用・購 入する処理に関連する各機能プロックの処理内容を図37を参照しながら説明する。

以下に示す各機能ブロックの処理は、ホストCPU810からの内部割り込みS810 を受けたCPU1100によって統括的に制御される。

[0122]

利用監視部186は、作業用メモリ200から権利書データ106および利用制御デー タ166を読み出し、当該読み出した権利書データ106および利用制御データ166に よって許諾された範囲内でコンテンツの購入・利用が行われるように監視する。

ここで、権利書データ106は、図36を用いて説明したように、復号後に作業用メモ リ200に記憶されたキーファイルKF内に格納されている。

また、利用制御データ166は、後述するように、ユーザによって購入形態が決定され たときに、作業用メモリ200に記憶される。

なお、利用制御データ166には、当該コンテンツデータCを購入したユーザのユーザ IDおよびトレーシング(Tracing) 情報が記述され、取扱制御情報として購入形態決定処 理で決定された購入形態が記述されている点を除いて、図3に示す権利書データ106と 同じデータが記述されている。

[0123]

課金処理部187は、図22に示すホストCPU810からコンテンツの購入あるいは 利用の形態を決定することを指示する内部割り込みS810を受けたときに、それに応じ た利用履歴データ108を作成する。

ここで、利用履歴データ108は、前述したように、ユーザによるセキュアコンテナ1 04の購入および利用の形態の履歴を記述しており、EMDサービスセンタ102におい て、セキュアコンテナ104の購入に応じた決済処理およびラインセンス料の支払いを決 定する際に用いられる。

[0124]

また、課金処理部187は、必要に応じて、作業用メモリ200から読み出した販売価 格あるいは標準小売価格データSRPをユーザに通知する。

ここで、販売価格および標準小売価格データSRPは、復号後に作業用メモリ200に 記憶された図3(B)に示すキーファイルKFの権利書データ106内に格納されている

課金処理部187による課金処理は、利用監視部186の監視の下、権利書データ10

6が示す使用許諾条件などの権利内容および利用制御データ166に基づいて行われる。 すなわち、ユーザは、当該権利内容などに従った範囲内でコンテンツの購入および利用を 行う。

また、課金処理部187は、外部割り込みS810に基づいて、ユーザによって決定さ れたコンテンツの購入形態を記述した利用制御 (UCS: Usage Control Status)データ16 6を生成し、これを作業用メモリ200に書き込む。

本実施形態では、購入形態を決定した後に、利用制御データ166を作業用メモリ20 0に記憶する場合を例示したが、利用制御データ166およびコンテンツ鍵データKcを 外付けメモリである外部メモリ201に格納するようにしてもよい。外部メモリ201と しは、前述したように、例えばNVRAMであるフラッシュメモリが用いられる。外部メ モリ201に書き込みを行う場合には外部メモリ201の正当性の検証であるインテグリ ティチェック(Integrity Check) を行うが、この際に外部メモリ201の記憶領域を複数 のブロックに分け、ブロック毎にSHA-1あるいはMACなどでハッシュ値を求め、当 該ハッシュ値をSAM105,内で管理する。

なお、SAM105、において、購入形態を決定せずに、セキュアコンテナ104を他 のSAM105~~105、に転送してもよい。この場合には、利用制御データ166は 作成されない。

コンテンツの購入形態としては、例えば、購入者による再生や当該購入者の利用のため の複製に制限を加えない買い切り(Sell Through)、利用期間に制限を持たせるタイムリミ テッド(Time Limited)、再生する度に課金を行なう再生課金(Pay Per Play)、SCMS機 器を用いた複製において再生する度に課金を行なう再生課金(Pay Per SOMS)、SCMS機 器において複製を認める(Sell Through SCMS Copy)、および複製のガードを行わずに再生 する度に課金を行う再生課金(Pay Per Copy N without copy guard) などがある。

ここで、利用制御データ166は、ユーザがコンテンツの購入形態を決定したときに生 成され、以後、当該決定された購入形態で許諾された範囲内でユーザが当該コンテンツの 利用を行なうように制御するために用いられる。利用制御データ166には、コンテンツ のID、購入形態、当該購入形態に応じた価格、当該コンテンツの購入が行なわれたSA MのSAM_ID,購入を行なったユーザのUSER_IDなどが記述されている。

[0127]

なお、決定された購入形態が再生課金である場合には、例えば、SAM105,からコ ンテンツプロバイダ101に利用制御データ166をコンテンツデータCの購入と同時に リアルタイムに送信し、コンテンツプロバイダ101がEMDサービスセンタ102に、 利用履歴データ108を所定の期間内にSAM105.に取りにいくことを指示する。

また、決定された購入形態が買い切りである場合には、例えば、利用制御データ166 が、コンテンツプロバイダ101およびEMDサービスセンタ102の双方にリアルタイ ムに送信される。このように、本実施形態では、何れの場合にも、利用制御データ166 をコンテンツプロバイダ101にリアルタイムに送信する。

[0 1 2 8]

EMDサービスセンタ管理部185は、所定の期間毎に、外部メモリ管理部811を介 して外部メモリ201から読み出した利用履歴データ108をEMDサービスセンタ10 2に送信する。

このとき、EMDサービスセンタ管理部185は、署名処理部189において、秘密鍵 データKsanl.sを用いて利用履歴データ108の署名データSIG200.sanlを作成し、署 名データSIGzoo.san1を利用履歴データ108と共にEMDサービスセンタ102に送

EMDサービスセンタ102への利用履歴データ108の送信は、例えば、EMDサー 信する。 ビスセンタ102からの要求に応じてあるいは定期的に行ってもよいし、利用履歴データ 108に含まれる履歴情報の情報量が所定以上になったときに行ってもよい。当該情報量 は、例えば、外部メモリ201の記憶容量に応じて決定される。

[0129]

ダウンロードメモリ管理部182は、例えば、図22に示すホストCPU810からコ ンテンツの再生動作を行う旨の内部割り込みS810をCPU1100が受けた場合に、 ダウンロードメモリ167から読み出したコンテンツデータC、作業用メモリ200から 読み出したコンテンツ鍵データKcおよび課金処理部187から入力したユーザ電子透か し情報用データ196をAV圧縮・伸長用SAM管理部184に出力する。

また、AV圧縮・伸長用SAM管理部184は、ホストCPU810からの外部割り込 みS165に応じてコンテンツの試聴動作が行われる場合に、ダウンロードメモリ167 から読み出したコンテンツファイルCF、並びに作業用メモリ200から読み出したコン テンツ鍵データKcおよび半開示パラメータデータ199をAV圧縮・伸長用SAM管理 部184に出力する。

[0130]

ここで、半開示パラメータデータ199は、権利書データ106内に記述されており、 試聴モード時のコンテンツの取り扱いを示している。AV圧縮・伸長用SAM163では 、半開示パラメータデータ199に基づいて、暗号化されたコンテンツデータCを、半開 示状態で再生することが可能になる。半開示の手法としては、例えば、AV圧縮・伸長用 SAM163がデータ(信号)を所定のブロックを単位として処理することを利用して、 半開示パラメータデータ199によって、コンテンツ鍵データKcを用いて復号を行うブ ロックと復号を行わないプロックとを指定したり、試聴時の再生機能を限定したり、試聴 可能な期間を限定するものなどがある。

[0131]

<ダウンロードしたセキュアコンテナの購入形態決定処理>

以下、コンテンツプロバイダ101からダウンロードメモリ167にダウンロードされ たセキュアコンテナ104の購入形態を決定するまでのSAM1051

の処理の流れを図37および図38を参照しながら説明する。

なお、以下に示す処理では、セキュアコンテナ104の購入形態を決定する際に、セキ ュアコンテナ104内の各データの署名データの検証を行わない(前述したようにセキュ アコンテナ104の受信時に署名データの検証を行う)場合を例示するが、当該購入形態 を決定する際にこれらの署名データの検証を行ってもよい。

図38は、コンテンツプロバイダ101からダウンロードメモリ167にダウンロード されたセキュアコンテナ104の購入形態を決定するまでの処理の流れを示すフローチャ ートである。

ステップS38-0:図37に示すSAM105.のCPU1100は、ホストCPU 810から、コンテンツの購入形態を決定することを指示する内部割り込みS810を受 ける。

[0 1 3 2]

ステップS38-1:CPU1100は、ホストCPU810からの内部割り込みS8 10が試聴モードを指定しているか否かを判断し、指定されたと判断した場合にはステッ プS38-2の処理を実行し、出力されていないと判断した場合にはステップS38-5 の処理を実行する。

[0133]

ステップS38-2:作業用メモリ200から読み出されたコンテンツ鍵データKcお よび半開示パラメータデータ199が、図32に示すAV圧縮・伸長用SAM163に出 力される。このとき、相互認証部170と相互認証部220との間の相互認証後に、コン テンツ鍵データKcおよび半開示パラメータデータ199に対してセッション鍵データK ses による暗号化および復号が行なわれる。

ステップS38-3:CPU1100は、ホストCPU810から試聴モードを行うこ とを示す内部割り込みS810を受けると、例えば、ダウンロードメモリ167に記憶さ れているコンテンツファイルCFが、AV圧縮・伸長用SAM管理部184を介して、図 22に示すAV圧縮・伸長用SAM163に出力される。

このとき、コンテンツファイルCFに対して、相互認証部170とメディアSAM16 7aとの間の相互認証およびセッション鍵データ Kses による暗号化・復号と、相互認証 部170と相互認証部220との間の相互認証およびセッション鍵データ Kses による暗 号化・復号とが行なわれる。

コンテンツファイルCFは、図22に示すAV圧縮・伸長用SAM163の復号部22 1においてセッション鍵データKses を用いて復号された後に、復号部222に出力され る。

[0134]

ステップS38-4:復号された半開示パラメータデータ199が半開示処理部225 に出力され、半開示処理部225からの制御によって、復号部222によるコンテンツ鍵 データKcを用いたコンテンツデータCの復号が半開示で行われる。

次に、半開示で復号されたコンテンツデータCが、伸長部223において伸長された後 に、電子透かし情報処理部224に出力される。

次に、電子透かし情報処理部 2 2 4 においてコンテンツデータ C にユーザ電子透かし情 報用データ196が埋め込まれ、コンテンツデータCが再生モジュール169において再 生され、コンテンツデータCに応じた音響が出力される。

また、電子透かし情報処理部224では、コンテンツデータCに埋め込まれている電子 透かし情報が検出され、当該検出の結果に基づいて、処理の停止の有無を決定する。

[0135]

ステップS38-5:ユーザが操作部165を操作して購入形態を決定すると、当該決 定に応じた内部割り込みS810がホストCPU810からSAM105,に出される。 ステップS38-6:SAM105,の課金処理部187において、決定された購入形 態に応じた利用履歴データ108および利用制御データ166が生成され、利用履歴デー タ108が外部メモリ管理部811を介して外部メモリ201に書き込まれると共に、利 用制御データ166が作業用メモリ200に書き込まれる。

以後は、利用監視部186において、利用制御データ166によって許諾された範囲で 、コンテンツの購入および利用が行なわれるように制御(監視)される。

[0136]

ステップS38-7:後述する図39(C)に示す新たなキーファイルKF1 が作成され、当該作成されたキーファイルKF」がダウンロードメモリ管理部182を介 してダウンロードメモリ167あるいはその他のメモリに記憶される。

図39 (C) に示すように、キーファイルKF1 に格納された利用制御データ166は ストレージ鍵データKstr およびメディア鍵データKmed を用いてDESのCBCモード を利用して順に暗号化されている。

ここで、記録用鍵データKstr は、例えばSACD(Super Audio Compact Disc)、DV D (Digital Versatile Disc)機器、CD-R機器およびMD (Mini Disc) 機器などの種類 に応じて決まるデータであり、機器の種類と記録媒体の種類とを1対1で対応づけるため . に用いられる。また、メディア鍵データКмер は、記録媒体にユニークなデータである。

[0137]

ステップS38-8:署名処理部189において、SAM105,の秘密鍵データKsΑ $_{ exttt{M1.5}}$ を用いて、キーファイル $exttt{KF}_1$ のハッシュ値 $exttt{H}_{ exttt{K1}}$ が作成され、当該作成されたハッシ ュ値 H_{K1} が、キーファイル KF_1 と対応付けられて作業用メモリ200に書き込まれる。 ハッシュ値 Hx1は、キーファイル KF1 の作成者の正当性およびキーファイル KF1 が改

なお、購入形態が決定されたコンテンツデータCを、例えば、記録媒体に記録したり、 オンラインを介して送信する場合には、図39に示すように、キーファイルKF, および ハッシュ値 H_{K1}、コンテンツファイルCFおよびその署名データSIG_{6, Cp}、キーファイ ルKFおよびその署名データSIG,cr、公開鍵証明書データCERcpおよびその署名デ ータSIG1.ESC 、公開鍵証明書データCERSAMIおよびその署名データSIG22.ESCを

格納したセキュアコンテナ104pが作成される。

上述したようにセキュアコンテナ104の購入形態を決定すると、利用制御データ16 6が生成されて作業用メモリ200に記憶されるが、SAM1051において再び同じセ キュアコンテナ104について購入形態を再決定する場合には、操作信号S165に応じ て作業用メモリ200に記憶されている利用制御データ166が更新される。

[0138]

ステップS38-9:CPU1100は、上述したコンテンツの購入形態決定処理が適 切に行われたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述したコンテンツの購入形態決定処理が適切に行われたか 否かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリン グによって当該フラグを読んでもよい。

[0139]

<コンテンツデータの再生処理>

次に、ダウンロードメモリ167に記憶されている購入形態が既に決定されたコンテン ツデータCを再生する場合の処理の流れを、図40を参照しながら説明する。

図40は、当該処理を示すフローチャートである。

当該処理を行う前提として、前述した購入形態の決定処理によって作業用メモリ200 に、利用制御データ166が格納されている。

ステップS40-0:図37に示すSAM105, のCPU1100は、ホストCPU 810から、コンテンツの再生処理を行うことを指示する内部割り込みS810を受ける

[0140]

ステップS40-1:作業用メモリ200から利用監視部186に、利用制御データ1 66が読み出され、利用制御データ166が示す再生条件が解釈・検証され、その結果に 基づいて以後の再生処理が行われるように監視される。

ステップS40-2:図37に示す相互認証部170と、図22に示すAV圧縮・伸長 用SAM163の相互認証部220との間で相互に認証が行われ、セッション鍵データK ses が共有される。

[0141]

ステップS40-3:ステップS40-1で解釈・検証された再生条件と、作業用メモ リ200から読み出されたコンテンツ鍵データKcとが、ステップS40-2で得られた セッション鍵データKses を用いて暗号化された後に、AV圧縮・伸長用SAM163に 出力される。

これによって、図22に示すAV圧縮・伸長用SAM163の復号部221においてセ ッション鍵データKses を用いて再生条件およびコンテンツ鍵データKcが復号される。

[0142]

ステップS40-4:ダウンロードメモリ167から読み出されたコンテンツファイル CFが、ステップS40-2で得られたセッション鍵データKses を用いて暗号化された 後に、AV圧縮・伸長用SAM163に出力される。

これによって、図22に示すAV圧縮・伸長用SAM163の復号部221においてセ ッション鍵データKses を用いてコンテンツファイルCFが復号される。 続いて、AV 圧縮・伸長用SAM163の伸長部223において、コンテンツファイルCF内のコンテ ンツデータCが伸長され、電子透かし情報処理部224においてユーザ電子透かし情報を 埋め込んだ後に再生モジュール169において再生される。

[0143]

ステップS40-5:必要に応じて、ステップS40-1で読み出された利用制御デー タ166が更新され、再び作業用メモリ200に書き込まれる。

また、外部メモリ201に記憶されている利用履歴データ108が更新あるいは作成さ れる。

[0144]

ステップS40-6:CPU1100は、上述したコンテンツの再生処理が適切に行わ れたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述したコンテンツの再生処理が適切に行われたか否かを示 すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリングによっ て当該フラグを読んでもよい。

[0145]

<一の機器の利用制御データ (USC) 166を使用して他の機器で再購入を行う場合 の処理>

先ず、図41に示すように、例えば、ネットワーク機器160, のダウンロードメモリ 167にダウンロードされたコンテンツファイルCFの購入形態を前述したように決定し た後に、当該コンテンツファイルCFを格納した新たなセキュアコンテナ104xを生成 し、バス191を介して、AV機器160、のSAM105、にセキュアコンテナ104 xを転送するまでの S.A.M.105.内での処理の流れを図42および図43を参照しなが ら説明する。

[0 1.46]

図43は、当該処理のフローチャートである。

図43に示す処理を行う前提として、前述した購入処理によって、SAM105.の作 業用メモリ200には図44(C)に示すキーファイルKF,およびハッシュ値Hκ₁が記 憶されている。

ステップS43-1:ユーザによる操作部165の操作に応じて、購入形態を既に決定 したセキュアコンテナをSAM105、に転送することを示す内部割り込みS810を、 図42に示すCPU1100が受ける。

それに応じて、課金処理部187は、外部メモリ201に記憶されている利用履歴デー タ108を更新する。

[0147]

ステップS43-2:SAM105.は、後述するSAM登録リストを検証し、セキュ アコンテナの転送先のSAM105、が正規に登録されているSAMであるか否かを検証 し、正規に登録されていると判断した場合にステップS43-3以降の処理を行う。

また、SAM105」は、SAM105、がホームネットワーク内のSAMであるか否 かの検証も行う。

[0148]

ステップS43-3:相互認証部170は、SAM1052との間で相互認証を行って 得たセッション鍵データKses を共用する。

[0149]

ステップS43-4:SAM管理部190は、ダウンロードメモリ211から図39(A) に示すコンテンツファイルCFおよび署名データSIG。coを読み出し、これについ てのSAM105』の秘密鍵データKsanlを用いた署名データSIG41.sanl を署名処理 部189に作成させる。

[0150]

ステップS43-5:SAM管理部190は、ダウンロードメモリ211から図39(B) に示すキーファイルKFおよび署名データSIG, c, を読み出し、これについてのS AM105, の秘密鍵データKsan1を用いた署名データSIG42,san1 を署名処理部18 9に作成させる。

[0151]

ステップS43-6:SAM管理部190は、図44に示すセキュアコンテナ104x

ステップS43-7:暗号化・復号部171において、ステップS43-3で得たセッ ション鍵データKses を用いて、図44に示すセキュアコンテナ104xが暗号化される

ステップS43-8:SAM管理部190は、セキュアコンテナ104xを図41に示 すAV機器160,のSAM105,に出力する。

このとき、SAM105, とSAM105, との間の相互認証と並行して、IEEE1 394シリアルバスであるバス191の相互認証が行われる。

[0153]

ステップS43-9:CPU1100は、上述した購入形態を既に決定したセキュアコ ンテナをSAM105。に転送する処理が適切に行われたか否かを、外部割り込みでホス トCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述した購入形態を既に決定したセキュアコンテナをSAM 105.に転送する処理が適切に行われたか否かを示すSAMステータスレジスタのフラ グを設定し、ホストCPU810がポーリングによって当該フラグを読んでもよい。

[0154]

以下、図41に示すように、SAM105.かち入力した図44に示すセキュアコンテ ナ104xを、RAM型などの記録媒体(メディア)130。に書き込む際のSAM10 5、内での処理の流れを図45、図46および図47を参照して説明する。

図46および図47は、当該処理を示すフローチャートである。

ここで、RAM型の記録媒体130。は、例えば、セキュアでないRAM領域134、 メディアSAM133およびセキュアRAM領域132を有している。 ステップS46 -0:図45に示すCPU1100は、図41に示すAV機器160,のホストCPU8 10から、ネットワーク機器1601からのセキュアコンテナを入力することを示す内部 割り込みS810を受ける。

[0155]

ステップS46-1:SAM105、は、SAM登録リストを検証し、セキュアコンテ ナの転送元のSAM105.が正規に登録されているSAMであるか否かを検証し、正規 に登録されていると判断した場合にステップS46-2以降の処理を行う。

また、SAM1052は、SAM1051がホームネットワーク内のSAMであるか否 かの検証も行う。

[0156]

ステップS46-2:前述したステップS43-2に対応する処理として、 SAM105、は、SAM105、との間で相互認証を行って得たセッション鍵データK

ses を共用する。 ステップS46-3:SAM105,のSAM管理部190は、図41および図45に 示すように、ネットワーク機器160.のSAM105.からセキュアコンテナ104x

を入力する。 ステップS46-4:暗号化・復号部171は、ステップS46-2で共用したセッシ ョン鍵データKses を用いて、SAM管理部190を介して入力したセキュアコンテナ1 0 4 x を復号する。

[0157]

ステップS46-5:セッション鍵データKses を用いて復号されたセキュアコンテナ 104x内のコンテンツファイルCFが、図39に示すメディア・ドラブSAM260に おけるセクタライズ(Sectorize)、セクタヘッダの付加処理、スクランブル処理、ECC エンコード処理、変調処理および同期処理を経て、RAM型の記録媒体1304のRAM 領域134に記録される。

[0158] ステップS46-6:セッション鍵データKsss を用いて復号されたセキュアコンテナ 104x内の署名データSIG_{6,CP}, SIG_{41,SAN1} と、キーファイルKFおよびその署 名データSIG7,cp, SIG42.5AM1 と、キーファイルKF1 およびそのハッシュ値 H_{κ_1} と、公開鍵署名データ $CER_{c_{\kappa}}$ およびその署名データ SIG_1 ESC と、公開鍵署名データCER SANI およびその署名データSIG 22. ESCとが、作業用メ モリ200に書き込まれる。

[0159]

ステップS46-7:署名処理部189において、記憶部192から読み出した公開鍵 データKcr.rを用いて、公開鍵証明書データCERcr, CERsam1の正当性が確認される

そして、署名処理部189において、公開鍵証明書データCERsam1に格納された公開 鍵データ Kcr.rを用いて、署名データSIG。.crの正当性が検証され、コンテンツファイ ルCFの作成者の正当性が確認される。また、署名処理部189において、公開鍵証明書 データCERsam1に格納された公開鍵データKsam1.pを用いて、署名データSIG41.sam 1 の正当性が検証され、コンテンツファイルCFの送信者の正当性が確認される。

[0160]

ステップS46-8:署名処理部189は、公開鍵データKcr, Ksami.rを用いて、作 業用メモリ200に記憶されている署名データSIG7.cp, SIG42.sam1 の正当性を検 証する。そして、署名データSIG7.cp, SIG42.sam1 が正当であると検証されたとき に、キーファイルKFの送信者の正当性が確認される。

. [0161]

ステップS46-9:署名処理部189は、記憶部192から読み出した公開鍵データ Kesc.p を用いて、図44(B)に示すキーファイルKFに格納された署名データSIG KILESCの正当性を確認する。

そして、署名データSIGĸ1.Escが正当であると検証されたときに、キーファイルKF の作成者の正当性が確認される。

[0162]

ステップS46-10:署名処理部189は、ハッシュ値Hょ1の正当性を検証し、キー ファイルKF,の作成者および送信者の正当性を確認する。

なお、当該例では、キーファイルKF1の作成者と送信元とが同じ場合を述べたが、キ ーファイルKF, の作成者と送信元とが異なる場合には、キーファイルKF, に対して作 成者の署名データと送信者と署名データとが作成され、署名処理部189において、双方 の署名データの正当性が検証される。

[0 1 6 3]

ステップS46-11:利用監視部186は、ステップS46-10で復号されたキー ファイルKF, に格納された利用制御データ166を用いて、以後のコンテンツデータC の購入・利用形態を制御する。

[0164]

ステップS46-12:ユーザが操作部165を操作して購入形態を決定すると、それ に応じた内部割り込みS810をSAM105ょのCPU1100が受ける。

ステップS46-13:課金処理部187は、CPU1100からの制御に基づいて、 外部メモリ201に記憶されている利用履歴データ108を更新する。

また、課金処理部187は、コンテンツデータの購入形態が決定される度に、当該決定 された購入形態に応じて利用制御データ166を更新する。

このとき送信元のSAMの利用制御データ166は破棄される。

[0165]ステップS46-14:暗号化・復号部173は、記憶部192から読み出した記録用 鍵データKstr 、メディア鍵データKmed および購入者鍵データKpin

を順に用いて、ステップS46-12で生成された利用制御データ166を暗号化してメ ディア・ドライブSAM管理部855に出力する。

ステップS46-15:メディア・ドライブSAM管理部855は、新たな利用制御デ ータ166を格納したキーファイルKF,を、セクタライズ処理、セクタヘッダの付加処 理、スクランブル処理、ECCエンコード処理、変調処理および同期処理を経て、RAM 型の記録媒体130。のセキュアRAM領域132に記録する。

なお、メディア鍵データ Kneo は、図45に示す相互認証部170と図41に示すRA M型の記録媒体130。のメディアSAM133との間の相互認証によって記憶部192 に事前に記憶されている。

[0166]

ここで、記録用鍵データ K_{str} は、例えばSACD(Super Audio Compact Disc)、DV D (Digital Versatile Disc)機器、CD-R機器およびMD (Mini Disc) 機器などの種類 (当該例では、AV機器160,) に応じて決まるデータであり、機器の種類と記録媒体 の種類とを 1 対 1 で対応づけるために用いられる。なお、SACDとDVDとでは、ディ スク媒体の物理的な構造が同じであるため、DVD機器を用いてSACDの記録媒体の記 録·再生を行うことができる場合がある。記録用鍵データKstr は、このような場合にお いて、不正コピーを防止する役割を果たす。

なお、本実施形態では、記録用鍵データK_{STR} を用いた暗号化を行わないようにしても よい。

[0167]

また、メディア鍵データ Kned は、記録媒体(当該例では、RAM型の記録媒体130 4) にユニークなデータである。

メディア鍵データKmen は、記録媒体(当該例では、図41に示すRAM型の記録媒体 130₄)側に格納されており、記録媒体のメディアSAMにおいてメディア鍵データK NED を用いた暗号化および復号を行うことがセキュリティの観点から好ましい。このとき 、メディア鍵データКмео は、記録媒体にメディアSAMが搭載されている場合には、当 該メディアSAM内に記憶されており、記録媒体にメディアSAMが搭載されていない場 合には、例えば、RAM領域内の図示しないホストCPUの管理外の領域に記憶されてい

なお、本実施形態のように、機器側のSAM(当該例では、SAM105』)とメディー る。 アSAM (当該例では、メディアSAM133) との間で相互認証を行い、セキュアな通 信経路を介してメディア鍵データ Kned を機器側のSAMに転送し、機器側のSAMにお いてメディア鍵データKned を用いた暗号化および復号を行なってもよい。

本実施形態では、記録用鍵データ K_{STR} およびメディア鍵データ K_{MED} が、記録媒体の 物理層のレベルのセキュリティを保護するために用いられる。

[0168]

また、購入者鍵データKpin は、コンテンツファイルCFの購入者を示すデータであり 、例えば、コンテンツを買い切りで購入したときに、当該購入したユーザに対してEMD サービスセンタ102によって割り当てられる。購入者鍵データ Kpin は、EMDサービ スセンタ102において管理される。

[0169]

ステップS46-16:キーファイルKFが作業用メモリ200から読み出され、メデ ィア・ドライブSAM管理部855を介して、図41に示すメディア・ドラブSAM26 OによってRAM型の記録媒体130↓のセキュアRAM領域132に書き込まれる。

[0170]

ステップS46-17:SAM105,のCPU1100は、上述したセキュアコンテ ナの入力処理が適切に行われたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する

なお、CPU1100は、上述したセキュアコンテナの入力処理が適切に行われたか否 かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリング によって当該フラグを読んでもよい。

[0171]

また、上述した実施形態では、メディア・ドラブSAM260による処理を経て、キー ファイルKF,KF」をRAM型の記録媒体130。のセキュアRAM領域132に記録 する場合を例示したが、図41において点線で示すように、SAM105、からメディア SAM133にキーファイルKF,KF,を記録するようにしてもよい。

[0172]

また、上述した実施形態では、SAM105、からSAM105、にセキュアコンテナ・

104xを送信する場合を例示したが、ネットワーク機器160,のホストCPUおよび AV機器1602のホストCPUによって、コンテンツファイルCFおよび権利書データ 106をネットワーク機器1601 からAV機器1602 に送信してもよい。この場合に は、SAM105、からSAM105、に、利用制御データ166およびコンテンツ鍵デ ータKcが送信される。

[0173]

また、その他の実施形態として、例えば、SAM105,において購入形態を決定し、 SAM105。では購入形態を決定せずに、SAM105。において生成した利用制御デ -タ166をSAM105,でそのまま用いてもよい。この場合には、利用履歴データ1 08は、SAM105,において生成され、SAM105,では生成されない。

また、コンテンツデータCの購入は、例えば、複数のコンテンツデータCからなるアル バムを購入する形態で行ってもよい。この場合に、アルバムを構成する複数のコンテンツ データCは、異なるコンテンツプロバイダ101によって提供されてもよい (後述する第 2実施形態の場合には、さらに異なるサービスプロバイダ310によって提供されてもよ い)。また、アルバムを構成する一部のコンテンツデータCについての購入を行った後に 、その他のコンテンツデータCを追加する形で購入を行い、最終的にアルバムを構成する 全てのコンテンツデータCを購入してもよい。

[0174]

図48は、コンテンツデータCの種々の購入形態の例を説明するための図である。

図48に示すように、AV機器160。は、ネットワーク機器160.がコンテンツプ ロバイダ101から受信したコンテンツデータCを、権利書データ106を用いて購入し 、利用制御データ166aを生成している。

また、AV機器1602は、ネットワーク機器1601がコンテンツプロバイダ101 から受信したコンテンツデータCを、権利書データ106を用いて購入し、利用制御デー タ166bを生成している。

また、AV機器160。は、AV機器160。が購入したコンテンツデータCを複製し 、AV機器160。で作成した利用制御データ166bを用いて利用形態を決定している 。これにより、AV機器160。において、利用制御データ166cが作成される。また 、AV機器160。では、利用制御データ166cから利用履歴データ108bが作成さ れる。

また、AV機器160,は、ネットワーク機器160,がコンテンツプロバイダ101 から受信して購入形態を決定したコンテンツデータCを入力し、ネットワーク機器160 1 が作成した利用制御データ166を用いて当該コンテンツデータCの購入形態を決定す る。これにより、AV機器160。において、利用制御データ166aが作成される。ま た、AV機器160、では、利用制御データ166aから利用履歴データ108aが作成 される。

なお、利用制御データ166a,166b,166cは、AV機器160₄ ,160ړ 160, において、それぞれ固有の記録用鍵データSstr 、並びに記録メディア(媒体) に固有のメディア鍵データ Kneo を用いて暗号化され、記録媒体に記録される。

本実施形態では、ユーザは、コンテンツデータCの所有権に対して対価を支払うのでは なく、使用権に対価を支払う。コンテンツデータの複製は、コンテンツのプロモーション に相当し、マーケットの拡販という観点からコンテンツデータの権利者の要請にかなう行 為となる。

[0175]

<ROM型の記録媒体のコンテンツデータの購入形態決定処理>

図49に示すように、コンテンツの購入形態が未決定の図11に示すROM型の記録媒 体130₁をユーザホームネットワーク303がオフラインで配給を受けた場合に、AV 機器160、において購入形態を決定する際の処理の流れを図50および図51を参照し

図51は、当該処理のフローチャートである。

ステップS51-0:ユーザによる操作部165の操作に応じて、ROM型の記録媒体 を用いて配給されたコンテツの購入形態を決定することを示す内部割り込みS810を、 図50に示すSAM1052のCPU1100が受ける。

ステップS51-1:SAM105、は、図50に示す相互認証部170と図11に示 すROM型の記録媒体130,のメディアSAM133との間で相互認証を行った後に、 メディアSAM133からメディア鍵データКые を入力する。

なお、SAM1052が、事前にメディア鍵データKmeo を保持している場合には、当 該入力を行わなくても良い。

[0176]

ステップS51-2:ROM型の記録媒体130.のセキュアRAM領域132に記録 されているセキュアコンテナ104に格納された図3(B)、(C)に示すキーファイル KFおよびその署名データ SIG_{7,c_P} と、公開鍵証明書データ CER_{c_P} およびその署名デ - タSIG1. ESC とを、メディア・ドライブSAM管理部855を介して入力して作業用 メモリ200に書き込む。

[0177]

ステップS51-3:署名処理部189において、署名データSIGュ. ёѕс の正当性を 確認した後に、公開鍵証明書データCER。から公開鍵データKсァアを取り出し、この公 開鍵データKcr.rを用いて、署名データSIG,.crの正当性、すなわちキーファイルKF の送信者の正当性を検証する。

また、署名処理部189において、記憶部192から読み出した公開鍵データ К ε s c . p を用いて、キーファイルKFに格納された署名データSIG*1. Esc の正当性、すなわちキ ーファイルKFの作成者の正当性を検証する。

[0178]

ステップS51-4:署名処理部189において署名データSIGァ, сゃ, SIGҝı, εѕс の正当性が確認されると、作業用メモリ200から暗号化・復号部172にキーファイル KFを読み出す。

次に、暗号化·復号部172において、対応する期間のライセンス鍵データ K D1 ~ K D₃ を用いて、キーファイルKFに格納されたコンテンツ鍵データKc、権利書データ1 06およびSAMプログラム・ダウンロード・コンテナSDC, ~SDC, を復号した後 に、作業用メモリ200に書き込む。

[0179]

ステップS51-5:図50に示す相互認証部170と図49に示すAV圧縮・伸長用 SAM163との間で相互認証を行った後に、SAM105。のAV圧縮・伸長用SAM 管理部184は、作業用メモリ200に記憶されているコンテンツ鍵データKcおよび権 利書データ106に格納された半開示パラメータデータ199、並びにROM型の記録媒 体130₁ のROM領域131から読み出したコンテンツファイルCFに格納されたコン テンツデータCを図49に示すAV圧縮・伸長用SAM163に出力する。

次に、AV圧縮・伸長用SAM163において、コンテンツデータCがコンテンツ鍵デ - タ K c を用いて半開示モードで復号された後に伸長され、再生モジュール 2 7 0 に出力 される。そして、再生モジュール270において、AV圧縮・伸長用SAM163からの コンテンツデータCが再生される。

[0180]

ステップS51-6:ユーザによる図49に示す操作部165の購入操作によってコン テンツの購入形態が決定され、当該決定された購入形態を示す内部割り込みS810が、 SAM1052のCPU1100に出される。

[0181]

ステップS51-7:課金処理部187は、操作信号S165に応じた利用制御データ 166を作成し、これを作業用メモリ200に書き込む。

ステップS51-8:作業用メモリ200から暗号化・復号部173に、コンテンツ鍵 データKcおよび利用制御データ166が出力される。

暗号化・復号部173は、作業用メモリ200から入力したコンテンツ鍵データKcお よび利用制御データ166を、記憶部192から読み出した記録用鍵データ K_{STR} 、メデ ィア鍵データКые および購入者鍵データКым を用いて順次に暗号化して作業用メモリ 200に書き込む。

[0182]

ステップS51-9:メディアSAM管理部197において、作業用メモリ200から 読み出した、暗号化されたコンテンツ鍵データKcおよび利用制御データ166と、SA Mプログラム・ダウンロード・コンテナSDC, ~SDC, を用いて図44 (C) に示す キーファイルKF」が生成される。

また、署名処理部189において、図44(C)に示すキーファイルKF,のハッシュ 値 H_{κ_1} が生成され、当該ハッシュ値 H_{κ_1} がメディア・ドライブSAM管理部855に出力

図50に示す相互認証部170と図49に示すメディアSAM133との間で相互認証 される。 を行った後に、メディア・ドライブSAM管理部855は、キーファイルKF,およびハ ッシュ値H_{K1}を、図49に示すメディア・ドラブSAM260を介してROM型の記録媒 体130₁ のセキュアRAM領域132に書き込む。

これにより、購入形態が決定されたROM型の記録媒体130,が得られる。

このとき、課金処理部187が生成した利用制御データ166および利用履歴データ1 08は、所定のタイミングで、作業用メモリ200および外部メモリ201からそれぞれ 読み出しされたEMDサービスセンタ102に送信される。

なお、ROM型の記録媒体130.のメディアSAM133にキーファイルKFが格納 されている場合には、図49において点線で示されるように、SAM105。はメディア SAM133からキーファイルKFを入力する。また、この場合に、SAM105。は、 作成したキーファイルKF、をメディアSAM133に書き込む。

[0183]

ステップS51-10:SAM105。のCPU1100は、上述したROM型の記録 媒体を用いて配給されたコンテツの購入形態を決定する処理が適切に行われたか否かを、 外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述したROM型の記録媒体を用いて配給されたコンテツの 購入形態を決定する処理が適切に行われたか否かを示すSAMステータスレジスタのフラ グを設定し、ホストCPU810がポーリングによって当該フラグを読んでもよい。

<ROM型の記録媒体のコンテンツデータの購入形態を決定した後に、RAM型の記録 [0184] 媒体に書き込む場合の処理>

以下、図52に示すように、AV機器160,において購入形態が未決定のROM型の 記録媒体130.からセキュアコンテナ104を読み出して新たなセキュアコンテナ10 4yを生成し、これをAV機器160,に転送し、AV機器160,において購入形態を 決定してRAM型の記録媒体130,に書き込む際の処理の流れを図53,図54,図5 5を参照しながら説明する。

なお、ROM型の記録媒体130,からRAM型の記録媒体130,へのセキュアコン テナ104 y-の転送は、図1に示すネットワーク機器160,およびAV機器160,~ 160. のいずれの間で行ってもよい。

図55は、当該処理のフローチャートである。

ステップS55-0:ユーザによる操作部165の操作に応じて、購入形態が未決定の [0185]ROM型の記録媒体から読み出したセキュアコンテナをSAM1052

に転送することを示す内部割り込みS810を、図53に示すCPU1100が受ける。 ステップS55-1:SAM105。は、SAM登録リストを検証し、セキュアコンテ ナの転送先のSAM105、が正規に登録されているSAMであるか否かを検証し、正規 に登録されていると判断した場合にステップS55-2以降の処理を行う。

また、SAM105,は、SAM105.がホームネットワーク内のSAMであるか否 かの検証も行う。

ステップS55-2:SAM105,とSAM105,との間で相互認証が行われ、セ ッション鍵データKses が共有される。

[0186]

ステップS55-3:A V機器160,のSAM105,とROM型の記録媒体130 , のメディアSAM133との間で相互認証を行い、ROM型の記録媒体130, のメデ ィア鍵データKmediをSAM105。に転送する。

なお、メディア鍵データ K H E D 1 を用いた暗号化をROM型の記録媒体1301 のメディアSAM133において行う場合には、メディア鍵データ Кығы の転送は行わな 61

[0187]

ステップS55-4:AV機器160、のSAM105、とRAM型の記録媒体130 。のメディアSAM133との間で相互認証を行い、RAM型の記録媒体130。のメデ ィア鍵データKwedzをSAM105。に転送する。

なお、メディア鍵データ Kuedzを用いた暗号化をRAM型の記録媒体130, のメディアSAM133において行う場合には、メディア鍵データКмео2の転送は行わな

[0188]

ステップS55-5:SAM105,は、図53に示すように、メディア・ドライブS AM管理部855を介して、ROM型の記録媒体1301のROM領域131からコンテ ンツファイルCFおよびその署名データSIG。, с, を読み出し、これをSAM管理部19 0に出力すると共に、署名処理部189において、秘密鍵データ K san 3.5 を用いて、これ らの署名データSIG₃50.5AM3を作成する。

[0189]

ステップS55-6:SAM105,は、図53に示すように、メディア・ドライブS AM管理部855を介して、ROM型の記録媒体1301のセキュアRAM領域132か らキーファイルKFおよびその署名データSIG, c, を読み出し、これをSAM管理部1 90に出力すると共に、署名処理部189において、秘密鍵データKsans.sを用いて、こ れらの署名データSIG352.54μ3が作成される。

[0190]

ステップS55-7:SAM105,において、記憶部192からSAM管理部190 に公開鍵証明書データCERSAN3およびその署名データSIG351,ESC が読み出される。

[0191]

ステップS55-8:SAM105,の例えばSAM管理部190において、図54に 示すセキュアコンテナ104yが作成される。

[0192]

ステップS55-9:SAM105,の暗号化・復号部171において、ステップS5 5-2で得たセッション鍵データKses を用いて、セキュアコンテナ104yが暗号化さ れる。

[0193]

ステップS55-10:SAM105,のSAM管理部190からAV機器160₂ に 、セキュアコンテナ104yが出力される。

そして、SAM105。のCPU1100からホストCPU810に、外部割り込みで 、上述した処理が適切に行われたか否かが通知される。

なお、CPU1100は、上述した処理が適切に行われたか否かを示すSAMステータ スレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリングによって当該フラグを読

SAM105, では、ホストCPU810からの内部割り込みS810によるCPU1

100の制御によって、図57に示すように、SAM管理部190を介してSAM105 ,から入力した図5 4に示すセキュアコンテナ104yが暗号化・復号部171において セッション鍵データKses を用いて復号される。

そして、当該復号されたセキュアコンテナ104y内のキーファイルKFおよびその署 名データSIG_{7.CP}、SIG_{350.SAN3}と、公開鍵証明書データCER_{SAN3}およびその署名 データSIG351.ESC と、公開鍵証明書データCERcpおよびその署名データSIG1.ES 。とが、作業用メモリ200に書き込まれる。

[0194]

ステップS55-12:SAM105。の署名処理部189において、セキュアコンテ ナ104 y内に格納された署名データSIG6.cp, SIG350,SAN3の正当性、すなわちコ ンテンツファイルCFの作成者および送信者の正当性を確認する。

ステップS55-13:コンテンツファイルCFの作成者および送信者が正当であると 確認された後に、メディア・ドライブSAM管理部855を介してRAM型の記録媒体1 30,のRAM領域134にコンテンツファイルCFが書き込まれる。

なお、コンテンツファイルCFは、ホストCPU810の制御によって、SAMを介さ ずに、RAM型の記録媒体130,のRAM領域134に直接的に記録してもよい。

[0195]

ステップS55-14:署名処理部189において、署名データSIG₃ҕ1.εςς が署名 検証され、公開鍵証明書データCERsansの正当性が確認された後に、公開鍵証明書デー タCER_{SAN3}に格納された公開鍵データK_{SAN3}および公開鍵データK_{ESC.}。を用いて、署 名データSIG_{7.CP}, SIG_{352.SAN3}, SIG_{K1.ESC}の正当性、すなわちキーファイルK Fの作成者および送信者の正当性が確認される。

[0196]

ステップS55-15:キーファイルKFの作成者および送信者の正当性が確認される と、作業用メモリ200からキーファイルKFが読み出されて暗号化・復号部172に出 力され、暗号化・復号部172において、ライセンス鍵データKD、~KD、を用いて復 号された後に、作業用メモリ200に書き戻される。

[0197]

ステップS55-16:作業用メモリ200に記憶されている既に復号されたキーファ イルKFに格納された権利書データ106が、利用監視部186に出力される。そして、 利用監視部186において、権利書データ106に基づいて、コンテンツの購入形態およ び利用形態が管理(監視)される。

[0198]

ステップS55-17:ユーザによる図52に示す操作部165の操作によってコンテ ンツの購入・利用形態が決定され、当該決定に応じた内部割り込みS810が、ホストC PU810からSAM105, のCPU1100に出される。

ステップS55-18:課金処理部187において、決定された購入・利用形態に応じ て利用制御データ166および利用履歴データ108が生成され、これが作業用メモリ2 00および外部メモリ201にそれぞれ書き込まれる。

利用制御データ166および利用履歴データ108は、所定のタイミングで、EMDサ -ビスセンタ102に送信される。

[0199]

ステップS55-19:コンテンツ鍵データKcおよび利用制御データ166が、作業 用メモリ200から暗号化・復号部173に読み出され、暗号化・復号部173において 記憶部192から読み出した記録用鍵データ Kstr 、メディア鍵データ Kmenz および購入 者鍵データ K PIN を用いて順に暗号化され、メディア S A M 管理部 1 9 7 に出力される。 また、作業用メモリ200からメディアSAM管理部197に、キーファイルKFが出

力される。 [0200]

ステップS55-20:メディアSAM管理部197において、図44(C)に示すキ

ーファイルKF,が作成され、キーファイルKF,がメディアSAM管理部197を介し てRAM型の記録媒体130、のメディアSAM133に書き込まれる。

また、メディアSAM管理部197を介して、キーファイルKFがRAM型の記録媒体 130、のメディアSAM133に書き込まれる。

[0201]

ステップS55-21:SAM105,のCPU1100は、上述した処理が適切に行 われたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述した処理が適切に行われたか否かを示すSAMステータ スレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリングによって当該フラグを読 んでもよい。

[0202]

以下、SAM105、~105。の実現方法について説明する。

SAM105、~105。の機能をハードウェアとして実現する場合は、メモリを内蔵 したASIC型のCPUを用いて、そのメモリには、図22に示す各機能を実現するため のセキュリティー機能モジュールやコンテンツの権利処理をおこなうプログラムモジュー ルおよび鍵データなどの機密度の高いデータが格納される。暗号ライブラリーモジュール (公開鍵暗号、共通鍵暗号、乱数発生器、ハッシュ関数) 、コンテンツの使用制御用のプ ログラムモジュール、課金処理のプログラムモジュールなど、一連の権利処理用のプログ ラムモジュールは、例えば、ソフトウェアとして実装される。

[0203]

例えば、図22に示す暗号化・復号部171などのモジュールは、例えば、処理速度の 問題でハードウエアとしてASIC型のCPU内のIPコアとして実装される。クロック 速度やCPUコード体系などの性能によっては、暗号化・復号部171をソフトウェアと して実装してもよい。

また、図22に示す記憶部192や、図22に示す機能を実現するためのプログラムモ ジュールおよびデータを格納するメモリとしては、例えば、不揮発メモリー(フラッシュ -ROM)が用いられ、作業用メモリとしてはSRAMなどの高速書き込み可能なメモリ が用いられる。なお、その他にも、SAM105、~105。に内蔵されるメモリとして 、強誘電体メモリー(FeRAM)を用いてもよい。

また、SAM105、~105、には、その他に、コンテンツの利用のための有効期限 や契約期間などで日時の検証に使用する時計機能が内蔵されている。

[0204]

上述したように、SAM105、~105、は、プログラムモジュールや、データおよ び処理内容を外部から遮蔽した耐タンパ性の構造を持っている。SAM105,~105 な搭載した機器のホストCPUのバス経由で、当該SAMのⅠC内部のメモリに格納さ れている秘密性の高いプログラムおよびデータの内容や、SAMのシステムコンフィギュ レーション(System Configuration)関連のレジスタ群および暗号ライブラリーや時計のレ ジスタ群などの値が、読み出されたり、新規に書き込まれたりしないように、すなわち、 搭載機器のホストCPUが割り付けているアドレス空間内に存在しないように、当該SA Mでは、CPU側のメモリー空間を管理するMMU (Memory Magagement Unit)を用いて、 搭載機器側のホストCPUからは見えないアドレス空間を設定する。

また、SAM105.~105、は、X線や熱などの外部からの物理的な攻撃にも耐え 得る構造をもち、さらにデバッグ用ツール(ハードウエアICE、ソフトウエアICE) などを用いたリアルタイムデバッグ (リバースエンジニアリング) が行われても、その処 理内容が分からないか、あるいは、デバッグ用ツールそのものがIC製造後には使用でき ないような構造をしている。

SAM105、~105、自身は、ハードウエア的な構造においては、メモリを内蔵し た通常のASIC型のCPUであり、機能は当該CPUを動作させるソフトウェアに依存 するが、暗号機能と耐タンパ性のハードウェア構造を有している点が、一般的なASIC 型のCPUと異なる。

[0205]

SAM105、~105。の機能を全てソフトウエアで実現する場合は、耐タンパ性を 持ったモジュール内部で閉じてソフトウエア処理を行う場合と、通常のセットに搭載され ているホストCPU上のソフトウエア処理で行い、当該処理のときにのみ解読することが 不可能となる仕掛けをする場合とがある。前者は、暗号ライブラリモジュールが【Pコア ではなく、通常のソフトウェアモジュールとしてメモリに格納される場合と同じであり、 ハードウェアとして実現する場合と同様に考えられる。一方、後者は、タンパーレジスタ ントソフトウェアと呼ばれるもので、ICE(デバッガ)で実行状況を解読されても、そ のタスクの実行順序がバラバラであったり(この場合には、区切ったタスク単体でプログ ラムとしての意味があるように、すなわち前後のラインに影響がでないようにタスク切り を行う)、タスクそのものが暗号化されており、一種のセキュア処理を目的としたタスク スケジューラ (MiniOS) と同様に実現できる。当該タスクスケジューラは、ターゲ ットプログラムに埋め込まれている。

[0206]

次に、図22に示すAV圧縮・伸長用SAM163について説明する。

図22に示すように、AV圧縮・伸長用SAM163は、相互認証部220、復号部2 21、復号部222、伸長部223、電子透かし情報処理部224および半開示処理部2 25を有する。

相互認証部220は、AV圧縮・伸長用SAM163がSAM105、からデータを入 力する際に、図30に示す相互認証部170との間で相互認証を行ってセッション鍵デー タKses を生成する。

[0207]

復号部221は、SAM105、から入力したコンテンツ鍵データKc、半開示パラメ ータデータ199、ユーザ電子透かし情報用データ196およびコンテンツデータCを、 セッション鍵データKses を用いて復号する。そして、復号部221は、復号したコンテ ンツ鍵データKcおよびコンテンツデータCを復号部2.22に出力し、復号したユーザ電 子透かし情報用データ196を電子透かし情報処理部224に出力し、半開示パラメータ データ199を半開示処理部225に出力する。

[0208]

復号部222は、半開示処理部225からの制御に基づいて、コンテンツ鍵データKc を用いて、コンテンツデータCを半開示状態で復号し、復号したコンテンツデータCを伸 長部223に出力する。

また、復号部222は、通常動作時にコンテンツデータCの全体をコンテンツ鍵データ Kcで復号する。

[0209]

伸長部223は、復号されたコンテンツデータCを伸長して、電子透かし情報処理部2 24に出力する。

伸長部223は、例えば、図3(A)に示すコンテンツファイルCFに格納されたA/ V伸長用ソフトウェアを用いて伸長処理を行い、例えば、ATRAC3方式で伸長処理を 行う。

 $[0\ 2\ 1\ 0]$

電子透かし情報処理部224は、復号されたユーザ電子透かし情報用データ196に応 じたユーザ電子透かし情報を、復号されたコンテンツデータCに埋め込み、新たなコンテ ンツデータCを生成する。電子透かし情報処理部224は、当該新たなコンテンツデータ Cを再生モジュール169に出力する。

このように、ユーザ電子透かし情報は、コンテンツデータCを再生するときに、AV圧 縮・伸長用SAM163において埋め込まれる。

なお、本発明では、コンテンツデータCにユーザ電子透かし情報用データ196を埋め 込まないようにしてもよい。

[0211]

半開示処理部225は、半開示バラメータデータ199に基づいて、例えば、コンテン ツデータCのうち復号を行わないブロックと、復号を行うブロックとを復号部222に指 示する。

また、半開示処理部225は、その他に、半開示パラメータデータ199に基づいて、 試聴時の再生機能を限定したり、試聴可能な期間を限定するなどの制御を行う。

[0212]

再生モジュール169は、復号および伸長されたコンテンツデータCに応じた再生を行 Ĵ٥.

[0213]

以下、SAM105₁~105₄の出荷時におけるEMDサービスセンタ102への登 録処理について説明する。

なお、SAM105、~105↓の登録処理は同じであるため、以下、SAM105. の登録処理について述べる。

SAM105,の出荷時には、EMDサービスセンタ102の鍵サーバ141によって 、SAM管理部149を介して、図30などに示す記憶部192に以下に示す鍵データが 初期登録される。

また、SAM105, には、例えば、出荷時に、記憶部192などに、SAM105, がEMDサービスセンタ102に初回にアクセスする際に用いられるプログラムなどが記 憶される。

すなわち、記憶部192には、例えば、図34において左側に「*」が付されているS AM105,の識別子SAM_ID、記録用鍵データKstr 、ルート認証局2の公開鍵デ ータK_{R-CA}、EMDサービスセンタ102の公開鍵データK_{ESC.P} 、SAM105₁ の秘 密鍵データ K_{SAN1}, S、公開鍵証明書データ CER_{SAN1} およびその署名データ SIG_{22, ESC} 、AV圧縮・伸長用SAM163およびメディアSAMとの間の認証用鍵データを生成す るための元鍵データが初期登録で記憶される。

なお、公開鍵証明書データCER_{SAN1}は、SAM1051を出荷後に登録する際にEM Dサービスセンタ102からSAM105, に送信してもよい。

[0214]

また、記憶部192には、SAM105、の出荷時に、図3に示すコンテンツファイル CFおよびキーファイルKFを読み込み形式を示すファイルリーダが、EMDサービスセ ンタ102によって書き込まれる。

SAM105.では、コンテンツファイルCFおよびキーファイルKFに格納されたデ ータを利用する際に、記憶部192に記憶されたファイルリーダが用いられる。

[0215]

ここで、ルート認証局2の公開鍵データK_{R-CA}は、インターネットの電子商取引などで は一般的に使用されているRSAを使用し、データ長は例えば1024ビットである。公 開鍵データK_{R-cA}は、図1に示すルート認証局2によって発行される。

また、EMDサービスセンタ102の公開鍵データKesc.p は、短いデータ長でRSA と同等あるいはそれ以上の強度を持つ楕円曲線暗号を利用して生成され、データ長は例え ば160ビットである。但し、暗号化の強度を考慮すると、公開鍵データK_{ESC.P} は19 2ビット以上であることが望ましい。また、EMDサービスセンタ102は、ルート認証 局92に公開鍵データKesc.p を登録する。

また、ルート認証局 92 は、公開鍵データ $K_{ESC.P}$ の公開鍵証明書データ CER_{ESC} を 作成する。公開鍵データ $K_{ESC.}$,を格納した公開鍵証明書データ CER_{ESC} は、好ましく 、SAM105,の出荷時に記憶部192に記憶される。この場合に、公開鍵証明書デー タCER_{Esc} は、ルート認証局92の秘密鍵データК_{коот.s}で署名されている。

[0216]

EMDサービスセンタ102は、乱数を発生してSAM105,の秘密鍵データ Ksanı , s、を生成し、これとペアとなる公開鍵データ К s д н 1 , р を生成する。

また、EMDサービスセンタ102は、ルート認証局92の認証をもらって、公開鍵デ

ータ К ѕан і . р の公開鍵証明書データ С Е Р ѕан і を発行し、これに自らの秘密鍵データ К є ѕ c.s を用いて署名データを添付する。すなわち、EMDサービスセンタ102は、セカン ドCA (認証局) として機能を果たす。

[0217]

また、SAM1051には、EMDサービスセンタ102により、EMDサービスセン タ102の管理下にある一意 (ユニーク) な識別子SAM_IDが割り当てられ、これが SAM105,の記憶部192に格納されると共に、EMDサービスセンタ102によっ て管理される。

[0218]

また、SAM105,は、出荷後、例えば、ユーザによってEMDサービスセンタ10 2と接続され、登録手続を行うと共に、EMDサービスセンタ102から記憶部192に ライセンス鍵データKD1~KD3が転送される。

すなわち、SAM105」を利用するユーザは、コンテンツをダウンロードする前にE MDサービスセンタ102に登録手続が必要である。この登録手続は、例えば、SAM1 051を搭載している機器(当該例では、ネットワーク機器 1601)を購入したときに 添付された登録用紙などを用いて、ユーザ本人が自己を特定する情報(ユーザの氏名、住 所、連絡先、性別、決済口座、ログイン名、パスワードなど)を記載して例えば郵便など のオフラインで行なわれる。

SAM105.は、上述した登録手続を経た後でないと使用できない。

[0219]

EMDサービスセンタ102は、SAM105,のユーザによる登録手続に応じて、ユ ーザに固有の識別子USER_IDを発行し、例えば、SAM_IDとUSER_IDと の対応関係を管理し、課金時に利用する。

また、EMDサービスセンタ102は、SAM105,のユーザに対して情報参照用識 別子IDと、初回に使用されるパスワードを割り当て、これをユーザに通知する。ユーザ は、情報参照用識別子IDとパスワードとを用いて、EMDサービスセンタ102に、例 えば現在までのコンテンツデータの利用状況(利用履歴)などを情報の問い合わせを行な うことができる。

また、EMDサービスセンタ102は、ユーザの登録時に、クレジットカード会社など に身分の確認を行なったり、オフラインで本人の確認を行なう。

[0220]

次に、図34に示すように、SAM105、内の記憶部192にSAM登録リストを格 納する手順について説明する。

図1に示すSAM1051は、例えば、バス191としてIEEE1394シリアルバ スを用いた場合に、バス191に接続された機器の電源を立ち上げたり、新しい機器をバ ス191に接続したときに生成されるトポロジーマップを利用して、自分の系に存在する SAM105, ~SAM105, のSAM登録リストを得る。

なお、IEEE1394シリアルバスであるバス191に応じて生成されたトポロジー マップは、例えば、図58に示すように、バス191にSAM105₁

~1054に加えてAV機器160s,,160。のSCMS処理回路105s,,105。 が接続されている場合に、SAM105, ~105 。およびSCMS処理回路105, 105。を対象として生成される。

従って、SAM105, は、当該トポロジーマップから、SAM105, ~105, に ついての情報を抽出して図59に示すSAM登録リストを生成する。

[0 2 2 1]

そして、SAM105、は、図59に示すSAM登録リストを、EMDサービスセンタ 102に登録して署名を得る。

これらの処理は、バス191のセッションを利用してSAM105、が自動的に行い、 EMDサービスセンタ102にSAM登録リストの登録命令を発行する。

EMDサービスセンタ102は、SAM105,から図59に示すSAM登録リストを

受けると、有効期限を確認する。そして、EMDサービスセンタ102は、登録時にSA M105、より指定された決済機能の有無を参照して対応する部分の設定を行う。また、 EMDサービスセンタ102は、予め保持している図60に示すリポケーションリストC RLをチェックしてSAM登録リスト内のリポケーションフラグを設定する。リポケーシ ョンリストは、例えば、不正使用などを理由にEMDサービスセンタ102によって使用 が禁止されている(無効な)SAMのリストである。各SAMは他のSAMと通信を行う 際に、リボケーションリストによって通信相手のSAMが無効にされている場合には、当 該通信相手のSAMとの通信を停止する。

また、EMDサービスセンタ102は、決済時にはSAM105,に対応するSAM登 録リストを取り出し、その中に記述されたSAMがリボケーションリストに含まれている かを確認する。また、EMDサービスセンタ102は、SAM登録リストに署名を添付す

これにより、図61に示すSAM登録リストが作成される。

なお、SAMリポケーションリストは、同一系の(同一のバス191に接続されている)SAMのみを対象として生成され、各SAMに対応するリボケーションンフラグによっ て、当該SAMの有効および無効を示している。

[0222]

なお、リボケーションリストCRLの更新は、例えば、EMDサービスセンタ102か **らSAMに放送される更新データに応じて、SAM内部で自動的に行なうことが好ましい**

[0223]

以下、SAMが持つセキュリティ機能について説明する。

SAMは、セキュリティに関する機能として、共通鍵暗号方式のDES (Triple DES/A ES) 、公開鍵暗号方式の楕円曲線暗号(署名生成/検証EC-DSA, 共有鍵生成EC-D. H., 公開鍵暗号EC-Elgamal), 圧縮関数のハッシュ関数SHA-1, 乱数生成器 (真性乱数) の暗号ライブラリーのIP部品を有している。

相互認証、署名生成、署名検証、共有鍵(セッション鍵)作成(配送)には公開鍵暗号 方式(楕円曲線暗号)が用いられ、コンテンツの暗号、復号には共通鍵暗号(DES)が 用いられ、署名生成、検証の中のメッセージ認証に圧縮関数(ハッシュ関数)が用いられ る。

[0224]

図62は、SAMが持つセキュリティ機能を説明するための図である。

SAMが管理するセキュリティー機能は、コンテンツに関連する暗号、復号処理をつか さどるアプリケーション層でのセキュリティー機能(1)と、通信相手と相互認証をして セキュアな通信路を確保する物理層のセキュリティー機能(2)との2種類がある。

EMDシステム100では、配信されるコンテンツデータCはすべて暗号化され、決済 と同時に鍵の購入手続きをすることを前提としている。権利書データ106は、コンテン ツデータCと一緒にイン・バンド方式で送られることを前提としているので、ネットワー クの媒体と関係のない層でそのデータが管理され、衛星、地上波、ケーブル、無線、記録 媒体(メディア)などの流通経路によらず、共通な権利処理システムを提供できる。具体 的には、権利書データ106をネットワークの物理層のプロトコルのヘッダに挿入したり すると、使用するネットワークによって、挿入するデータが同じでも、ヘッダのどこに挿 入するかを各々のネットワークで決めないといけない。

[0225]

本実施形態では、コンテンツデータCおよびキーファイルKFの暗号化は、アプリケー ション層での保護を意味している。相互認証は、物理層やトランスポート層で行ってもよ いし、アプリケーション層で行ってもよい。物理層に暗号機能を組み込むことは、使用す るハードウエアに暗号機能を組み込むことを意味している。送信、受信の両者間のセキュ アの通信路を確保することが相互認証の本来の目的なので物理層で実現できることが望ま しいが、実際はトランスポート層で実現し、伝送路によらないレベルでの相互認証が多い [0226]

SAMが実現するセキュリティ機能には、通信先の相手の正当性を確認するための相互 認証と、アプリケーション層での課金処理をともなうコンテンツデータの暗号化および復 号とがある。

機器間で通信を行う際のSAM相互間での相互認証は、通常、アプリケーション層レベ ルに実装されるが、トランスポート層や物理層などの他のレイヤに実装されてもよい。

物理層に実装する相互認証は、5Cl394CP (Content Protection) を利用する。 1394CPは1394LINKIC (ハードウエア) のIsochronous

Channel に共通鍵暗号であるM 6 が実装されてあり、Asynchronous Channelによる相互認 証(楕円曲線暗号、ハッシュ関数を利用した共通鍵暗号)の結果、生成されるセッション 鍵をIsochronous Channel のM 6に転送し、M 6による共通鍵暗号を実現する。

[02.27]

SAM相互間の相互認証を物理層のハードウエア上に実装する場合には、公開鍵暗号(楕円曲線暗号)を利用した相互認証で生成されたセッション鍵をホストCPUを介して1 394LINKICのM6に転送し、1394CPで生成されたセッション鍵と併用して コンテンツデータの暗号化を行う。

また、SAM相互間の相互認証をアプリケーション層で行う場合には、SAM内部の共 通鍵暗号ライブラリ(DES/Triple DES/AES)を使って暗号化を行う。

[0228]

本実施形態では、例えば、SAM相互間の相互認証をアプリケーション層に実装し、1 394CPによる相互認証を1394LINKICという物理層(ハードウエア)に実装 する。

この場合に、課金処理をともなうコンテンツデータの暗号化および復号はアプリケーシ ョン層で行われるが、アプリケーション層は一般ユーザから簡単にアクセスでき、時間無 制限に解析される可能性があるため、当該課金処理をともなう処理に関しては、本実施形 態では、外部から処理内容をいっさいモニタ(監視)できない耐タンパ性をもったハード ウエア内部で行っている。これがSAMを耐タンパ性の構造を持ったハードウエアで実現 する最大の理由である。

なお、当該課金処理をホストCPU内で行う場合は、CPUに耐タンパ性のソフトウェ アを実装する。

[0229]

以下、図1に示すユーザホームネットワーク103内の例えばネットワーク機器160 1 内での各種のSAMに搭載形態の一例を図63を参照しながら説明する。

図63に示すように、ネットワーク機器160,内には、ホストCPU810,、SA $M \ 1 \ 0 \ 5_1$ 、ダウンロードメモリ $1 \ 6 \ 7$ 、メディア・ドラブ $S \ A \ M \ 2 \ 6 \ 0$ 、ドライブ $C \ P$ U1003、DRAMなどのショックプルーフ(Shock Proof:耐振動用)メモリ1004 を有する。

ダウンロードメモリ167と、ショックプルーフメモリ1004の一部の記憶領域は、 SAM105、およびホストCPU810、の双方からアクセス可能な共有メモリとして 用いられる。

ショックプルーフメモリ1004は、データバス1002を介して入力したコンテンツ データを蓄積した後にAV圧縮・伸長用SAM163に出力することで、記録媒体130 からのコンテンツデータの読み出し動作が振動などに要因で途切れた場合でも、A V圧縮 ・伸長用SAM163に連続してコンテンツデータCを出力することを可能にする。これ によって、コンテンツデータの再生出力が途切れることが効果的に回避される。

[0230]

ダウンロードメモリ167は、メモリコントローラ、バスアービターおよびブリッジの 機能を持つモジュール1005を介して、ホストCPUバス1000に接続されている。 図64は、モジュール1005の内部およびその周辺の構成を詳細に示した図である。

図64に示すように、モジュール1005は、コントローラ1500およびバスアービ タ/バスプリッジ1501を有する。

コントローラ1500は、ダウンロードメモリ167としてDRAMを用いた場合に、 DRAMI/Fとして機能し、ダウンロードメモリ167との間にr/w線、アドレスバ ス、CAS^一線およびRAS^一線を有している。

バスアービタ/バスブリッジ1501は、ホストCPUバス1000のアービトレーシ ョン等を行い、ダウンロードメモリ167との間にデータバスを有し、コントローラ15 00との間にr∕w線、アドレスバスおよびReady線を有し、SAM1051との間 にCS(Chip Select) 線、ェノw線、アドレスバス、データバスおよびReady線を有 し、ホストCPUバス1000に接続されている。

ホストCPUバス1000には、バスアービタ/バスブリッジ1501、ホストCPU 810, およびSAM105, が接続されている。

ホストCPUバス1000は、CS線、r/w線、アドレスバス、データバスおよびR e a d y線を有する。

[0231]

ダウンロードメモリ167およびショックプルーフメモリ1004には、前述したコン テンツファイルCFおよびキーファイルKFなどが記憶される。

ショックプルーフメモリ1004の記憶領域のうち共有メモリとしては用いられる記憶 領域以外の記憶領域は、データバス1002を介してメディア・ドラブSAM260から 入力したコンテンツデータをAV圧縮・伸長用SAM163に出力するまで一時的に記憶 するために用いられる。

[0232]

AV圧縮・伸長用SAM163は、ホストCPUバス1000を介してダウンロードメ モリ167との間でデータ転送を行い、データバス1002を介してメディア・ドラブS AM260との間でデータ転送を行う。

[0233]

ホストCPUバス1000には、ダウンロードメモリ167の他に、SAM1051、 AV圧縮・伸長用SAM163およびDMA(Direct Memory Access)1010が接続され ている。

DMA1010は、ホストCPUバス1000を介したダウンロードメモリ167への アクセスを、ホストCPU810,からの命令に応じて、統括的に制御する。

また、ホストCPUバス1000は、1394シリアル・インターフェースのLINK 層を用いてユーザホームネットワーク103内の他のSAM105、~105↓と通信を 行なう際に用いられる。

[0234]

ドライブCPUバス1001には、ドライブCPU1003、メディア・ドラブSAM 260、RFアンプ1006、メディアSAMインターフェイス1007およびDMA1 011が接続されている。

ドライプCPU1003は、例えば、ホストCPU810,からの命令を受けて、ディ スク型の記録媒体130にアクセスを行う際の処理を統括的に制御する。この場合に、ホ ストCPU8101 がマスタとなり、ドライプCPU1003がスレーブとなる。ドライ プCPU1003は、ホストCPU810、から見てI/Oとして扱われる。

ドライブCPU1003は、例えばRAM型などの記録媒体130にアクセスを行う際 のデータのエンコードおよびデコードを行う。

ドライプCPU1003は、RAM型の記録媒体130がドライブにセットされると、 RAM型の記録媒体130がSAM105 による権利処理の対象となる(EMDシステ ム100の対象となる)記録媒体であるか否かを判断し、当該記録媒体であると判断した 場合に、そのことをホストCPU810、に通知すると共に、メディア・ドラブSAM2 60にメディアSAM133との間の相互認証などを行うことを指示する。

[0235]

メディアSAMインターフェイス1007は、ドライブCPUバス1001を介した記 録媒体130のメディアSAM133に対してのアクセスを行う際のインターフェイスと して機能する。

DMA1011は、例えば、ドライブCPU1003からの命令に応じて、ドライブC PUパス1001およびデータバス1002を介したショックプルーフメモリ1004へ のメモリアクセスを統括的に制御する。DMA1011は、例えば、データバス1002 を介した、メディア・ドラブSAM260とショックプルーフメモリ1004との間のデ ータ転送を制御する。

[0236]

図63に示す構成では、例えば、SAM105,と記録媒体130のメディアSAM1 33との間で相互認証などの通信を場合には、ホストCPU810,の制御に基づいて、 ·ホストCPUバス1000、ホストCPU810,、ドライブCPU1003内のレジス タ、ドライブCPUバス1001およびメディアSAMインターフェイス1007を介し て、SAM105、とメディアSAM133との間でデータが転送される。

また、記録媒体130にアクセスを行う場合には、メディア・ドラブSAM260とメ ディアSAM133との間で相互認証が行われる。

また、前述したように、ダウンロードメモリ167およびショックプルーフメモリ10 04にアクセスを行うために、AV圧縮・伸長用SAM163においてデータを圧縮また は伸長する場合には、SAM1051とAV圧縮・伸長用SAM163との間で相互認証 が行われる。

[0237]

本実施形態では、図63において、SAM105, およびAV圧縮・伸長用SAM16 3は、ホストCPU8101からは、I/Oインターフェイスに接続されたデバイスとし て扱われる。SAM105,およびAV圧縮・伸長用SAM163とホストCPU810 」との間の通信およびデータ転送は、メモリI/O&アドレスデコーダ1020の制御に 基づいて行われる。このとき、ホストCPU810, がマスタ(Master)になり、SAM1 05₁ およびAV圧縮・伸長用SAM163がスレーブ(Slave) になる。SAM105₁ およびAV圧縮・伸長用SAM163は、ホストCPU810.からの命令に基づいて要 求された処理を行い、必要に応じて、当該処理の結果をホストCPU810, に通知する

また、メディアSAM133およびメディア・ドラブSAM260は、ドライブCPU 1003からはI/Oインターフェイスに接続されたデバイスとして扱われる。メディア SAM133およびメディア・ドラブSAM260とドライブCPU1003との間の通 信およびデータ転送は、メモリI/O&アドレスデコーダ1021の制御に基づいて行わ れる。このとき、ドライブCPU1003がマスタになり、メディアSAM133および メディア・ドラブSAM260がスレーブになる。メディアSAM133およびメディア ・ドラブSAM260は、ドライブCPU1003からの命令に基づいて要求された処理 を行い、必要に応じて、当該処理の結果をドライブCPU1003に通知する。

[0238]

また、ダウンロードメモリ167およびショックプルーフメモリ1004に対してのコ ンテンツファイルCFおよびキーファイルKFに関するアクセス制御は、SAM1051 が統括的に行ってもよいし、あるいはコンテンツファイルCFのアクセス制御をホストC PU810, が行い、キーファイルKFのアクセス制御をSAM105, が行ってもよい

[0239]

ドライブCPU1003によって記録媒体130から読み出されたコンテンツデータC は、RFアンプ1006およびメディア・ドラブSAM260を経て、ショックプルーフ メモリ1004に格納され、その後、AV圧縮・伸長用SAM163において伸長される 。伸長されたコンテンツデータはD/A変換器におい、2てデジタルからアナログに変換 され、当該変換によって得られたアナログ信号に応じた音響がスピーカから出力される。

このとき、ショックブルーフメモリ1004は、記録媒体130の離散的に位置する記 録領域から非連続的に読み出された複数のトラックのコンテンツデータCを一時的に格納 した後に、AV圧縮・伸長用SAM163に連続して出力してもよい。

以下、図63に示すユーザホームネットワーク103内の各種のSAMのマスタ・スレ ーブ関係を説明する。

例えば、購入形態を決定したコンテンツデータを記録媒体130に記録する場合には、 図65に示すように、ホストCPU810. が、そのI/OデバイスであるSAM105 1 に、当該コンテンツデータの購入形態決定を行う旨を内部割り込みによって指示すると 共に、記録媒体130のメディアSAM133と相互認証を行って、記録媒体130にコ ンテンツデータを記録する。

このとき、ホストCPU810, がマスタとなり、SAM105, および記録媒体13 Oがスレーブとなる。記録媒体130も、ホストCPU810. からは I / O デバイスと して扱われる。

SAM105,は、ホストCPU810,から上記内部割り込みを受けると、記録媒体 130のメディアSAM133と通信を行って、コンテンツデータの購入形態を決定する と共に、コンテンツ鍵データKcなどの所定の鍵データをメディアSAM133に書き込 む。そして、SAM105、は、当該処理が終了すると、ホストCPU810、に対して の外部割り込み、あるいはホストCPU810. からのポーリングによって、当該処理の 結果をホストCPU810,に通知する。

[0241]

また、例えば、記録媒体に記録された既に購入形態が決定されたコンテンツデータの再 生を行う場合には、図66に示すように、ホストCPU810. からSAM105. に対 して、当該再生を行う旨の指示が内部割り込みによって出される。

SAM105.は、当該内部割り込みを受けると、記録媒体130のメディアSAM1 33からキーファイルKFなどの鍵データブロックを読み出し、当該鍵データブロックに 格納された利用制御データ166などに基づいて、コンテンツデータの再生処理を行う。

SAM105,は、AV圧縮・伸長用SAM163に、記録媒体130から読み出した コンテンツデータの伸長処理を行う旨の指示を内部割り込みによって出す。

AV圧縮・伸長用SAM163は、当該内部割り込みをSAM105、から受けると、 記録媒体130から読み出したコンテンツデータのデスクランブル処理、電子透かし情報 の埋め込み処理および検出処理、並びに伸長処理を行った後に、当該コンテンツデータを D/A変換回路などを介して出力して再生を行う。

そして、AV圧縮・伸長用SAM163は、当該再生処理が終了すると、その旨をSA M 1 0 51 に通知する。

SAM105、は、AV圧縮・伸長用SAM163から、当該再生処理が終了した旨の 通知を受けると、その旨を外部割り込み等でホストCPU8101 に通知する。

この場合に、ホストCPU810、とSAM105、との関係では、ホストCPU81 0, がマスタとなり、SAM105, がスレーブとなる。

また、SAM105, とAV圧縮・伸長用SAM163との関係では、SAM105, がマスタとなり、AV圧縮・伸長用SAM163がスレーブとなる。

また、上述した実施形態では、AV圧縮・伸長用SAM163をSAM105.のスレ ーブとなるようにしたが、AV圧縮・伸長用SAM163をホストCPU810,のスレ ーブとなるようにしてもよい。

[0242]

また、例えば、コンテンツデータの権利処理を行うことなく、記録媒体130に記録さ れたコンテンツデータの再生処理を行う場合には、図67に示すように、ホストCPU8 10. からAV圧縮・伸長用SAM163に、内部割り込みによって、再生処理を行う旨 の指示が出される。また、ホストCPU810、からメディア・ドラブSAM260に、 内部割り込みによって、記録媒体130からコンテンツデータを読み出す旨の指示が出さ れる。

メディア・ドラブSAM260は、上記内部割り込みを受けると、記録媒体130から 読み出したコンテンツデータをデコード部でデコードした後に、ショックプルーフメモリ 1004に格納する。そして、メディア・ドラブSAM260は、当該処理を終了すると 、その旨を外部割り込みによってホストCPU810,に通知する。

ショックプルーフメモリ1004に格納されたコンテンツデータは、AV圧縮・伸長用 SAM163によって読み出され、AV圧縮・伸長用SAM163において、デスクラン ブル処理、電子透かし情報の埋め込み処理および検出処理、並びに伸長処理を行った後に 、D/A変換回路などを介して再生出力される。

A V圧縮・伸長用 S A M 1 6 3 は、当該再生処理が終了すると、その旨を外部割り込み によってホストCPU810、に通知する。

この場合に、ホストCPU810.がマスタとなり、AV圧縮・伸長用SAM163お よびメディア・ドラブSAM260がスレーブとなる。

[0243]

以下、ユーザホームネットワーク103内の各種のSAMが上述した機能を実現するた めに備える回路モジュールについて説明する。

ユーザホームネットワーク103内のSAMとしては、前述したように、購入形態の決 定などの権利処理(利益分配)に係わる処理を行うSAM105(105₁ ~105₄) と、記録媒体に設けられるメディアSAM133と、AV圧縮・伸長用SAM163と、 メディア・ドラブSAM260とがある。以下、これらのSAMに設けられる回路モジュ ールをそれぞれ説明する。

[0244]

<権利処理用のSAMの第1形態>

図68は、権利処理用のSAM105aの回路モジュールを説明するための図である。 図68に示すように、SAM105aは、CPU1100、DMA1101、MMU1 102、I/Oモジュール1103、マスクROM1104、不揮発性メモリ1105、 作業用RAM1106、公開鍵暗号モジュール1107、共通鍵暗号モジュール1108 、ハッシュ関数モジュール1109、(真性)乱数発生器1110、リアルタイムクロッ クモジュール1111、外部バスI/F1112を有する耐タンパ性のハードウェア(Tam per Registant H/W) (本発明の回路モジュール) である。

ここで、CPU1100が本発明の演算処理回路に対応し、マスクROM1104、不 揮発性メモリ1105および作業用RAM1106が本発明の記憶回路に対応し、共通鍵 暗号モジュール1108が本発明の暗号処理回路に対応し、外部バスI/F1112が本 発明の外部バスインターフェイスに対応している。

また、後述する図64の内部バス1120,1121が本発明の第1のバスに対応し、 外部バス1123が本発明の第2のバスに対応している。

また、内部バス1120が本発明の第3のバスに対応し、内部バス1121が本発明の 第4のバスに対応している。

また、外部バスI/F1112が本発明の第1のインターフェイス回路に対応し、バス I/F回路1116が本発明の第2のインターフェイス回路に対応している。

また、内部バス1122が本発明の第5のバスに対応し、I/Oモジュールが本発明の 第3のインターフェイス回路に対応し、バスI/F回路1117が本発明の第4のインタ ーフェイス回路に対応している。

[0245] 図30に示すSAM105.の機能モジュールと、図68に示す回路モジュールとの関 係を簡単に説明する。

CPU1100は、例えば、マスクROM1104および不揮発性メモリ1105に記 憶されたプログラムを実行して、図30に示すCPU1100、課金処理部187および 利用監視部186の機能を実現する。

DMA1101は、CPU1100からの命令に応じて、図22に示すダウンロードメ

モリ167および図30に示す記憶部192に対してのアクセスを統括的に制御する。 MMU1102は、図22に示すダウンロードメモリ167および図30に示す記憶部 192のアドレス空間を管理する。

I/Oモジュール1103は、例えば、図30に示すメディアSAM管理部197の一 部の機能を実現する。

マスクROM1104には、SAM105aの初期化プログラムやインテグリティチェ ック(Integrity Check) プログラムなどの改変しないプログラムおよびデータが製造時に 記憶され、図30に示す記憶部192の一部の機能を実現する。

不揮発性メモリ1105は、改変する可能性のある例えば暗号化プログラムや鍵データ などを記憶し、図30に示す記憶部192の一部の機能を実現する。

作業用RAM1106は、図30に示す作業用メモリ200に対応している。

公開鍵暗号モジュール1107は、図30に示す署名処理部189の機能の一部を実現 し、例えば、公開鍵暗号方式を用いた、メディアSAM133等と間の相互認証、SAM 105の署名データの作成、署名データ (EMDサービスセンタ102、コンテンツプロ バイダ101、第2実施形態の場合にはサービスプロバイダ310の署名データ)の検証 、データ量の少ないデータ (キーファイルKFなど) の転送を行う際の当該データの暗号 化および復号、並びに、鍵共有を行う際に用いられる。公開鍵暗号モジュール1107は 、回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IP Solution) 、不揮発性メモリ1105 に記憶した公開鍵暗号プログラムをCPU1100において実行して実現してもよい(S/W IPSolution)。

[0247]

共通鍵暗号モジュール1108は、図30に示す署名処理部189、暗号化・復号部1 71, 172, 173の機能の一部を実現し、相互認証、相互認証によって得た共通鍵で あるセッション鍵データKses を用いたデータの暗号化および復号を行う際に用いられる 。共通鍵暗号方式は、公開鍵暗号方式に比べて高速処理が可能であり、例えば、コンテン ツデータ (コンテンツファイルCF) などのデータ量が大きいデータを暗号化および復号 する際に用いられる。共通鍵暗号モジュール1108は、回路モジュールとして実現して もよいし(H/W IP Solution)、不揮発性メモリ1105に記憶した共通鍵暗号プログラム をCPU1100において実行して実現してもよい(S/W IP Solution)。

なお、相互認証は、公開鍵暗号モジュール1107による暗号・復号および共通鍵暗号 モジュール1108による暗号・復号の何れか一方あるいは双方を採用する。

また、共通鍵暗号モジュール1108は、コンテンツ鍵データKcをライセンス鍵デー タKDを用いて復号する。

[0248]

ハッシュ関数モジュール1109は、図30に示す署名処理部189の機能の一部を実 現し、署名データを作成する対象となるデータのハッシュ値を生成する際に用いられる。 具体的には、ハッシュ関数モジュール1109は、コンテンツプロバイダ101およびE MDサービスセンタ102などの署名データや、図44に示すセキュアコンテナ104x のキーファイル KF_1 のハッシュ値 H_{κ_1} を検証する際に用いられる。ハッシュ関数モジュ ール1109は、回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IPSolution)、不揮発性メ モリ1105に記憶したハッシュ回路モジュールをCPU1100において実行して実現 . してもよい(S/W IP Solution)。

[0249]

乱数発生器1110は、例えば、図30に示す相互認証部170の機能の一部を実現す

リアルタイムクロックモジュール1111は、リアルタイムの時刻を発生する。当該時 刻は、例えば、有効期限付きのライセンス鍵データKDを選択する場合や、利用制御デー タ166によって示される有効期限の要件を満たされているか否かを判断する際に用いら れる。

外部バスI/F1112は、図30に示すコンテンツプロバイダ管理部180、ダウン ロードメモリ管理部182およびEMDサービスセンタ管理部185の一部を機能を実現 する。

[0250]

図69は、SAM105a内のハードウェア構成を説明するための図である。

図69において、図68に示したものと同じ回路モジュールには、図68と同じ符号を 付している。

図69に示すように、SAM105a内では、SAM・CPUバス1120を介してC PU1100、マスクROM1104および不揮発性メモリ1105が接続されている。 内部パス1121には、DMA1101が接続されている。

内部バス1122には、I² C・インターフェイス1130、メディアSAM・インタ ーフェイス1131、MS (Memory Stick)・インターフェイス1132およびICカード インターフェイス1133が接続されている。

メディアSAM・インターフェイス1131は記録媒体130のメディアSAM133 との間でデータ転送を行う。MS・インターフェイス1132はメモリスティック114 0との間でデータ転送を行う。ICカード・インターフェイス1133はICカード11 41との間でデータ転送を行う。

[0251]

外部バス1123には、公開鍵暗号モジュール1107、共通鍵暗号モジュール110 8、ハッシュ関数モジュール1109、乱数発生器1110、リアルタイムクロック生成 モジュール1111、外部バスI/F1112および外部メモリI/F1140が接続さ

外部バスI/F1112は、図63に示す外部メモリ201が接続される。

外部メモリI/F1140は、図63に示すホストCPUバス1000に接続される。

[0252]

SAM・CPUバス1120と内部バス1121とは、バス・インターフェイス116 を介して接続されている。

内部バス1122と内部バス1121とは、バス・インターフェイス1117を介して 接続されている。

内部バス1121と外部バス1123とは、バス・インターフェイス1115を介して 接続されている。

[0253]

バス・インターフェイス1115内には、SRAM1155およびSAMステータスレ ジスタ1156が設けられている。

SRAM1155は、後述するように、

SAMステータスレジスタ1156には、前述したように、第1のSAMステータスレ ジスタおよび第2のSAMステータスレジスタがある。第1のSAMステータスレジスタ には、ホストCPU810. によって読み出される、SAM105. のステータス (状態) を示すフラグが設定される。第2のSAMステータスレジスタには、ホストCPU81 0. からタスク実行の依頼が出されているか否かのステータスをSAM105. の内部の CPUから読みにいくフラグが設定される。

[0254]

DMA1101は、CPU1100からの命令に応じて、内部バス1121を介した、 マスクROM1104、不揮発性メモリ1105および作業用RAM1106に対しての アクセスを統括的に制御する。

MMU1113は、マスクROM1104、不揮発性メモリ1105、作業用RAM1 106、図63に示すダウンロードメモリ167のメモリ空間を管理する。

アドレスデコーダ1114は、内部バス1121と外部バス1123との間でデータ転 送を行う際に、アドレス変換を行う。

また、書き込みロック制御回路1135は、CPU1100からのロック鍵データに基

づいて、フラッシュROMに対してのデータの書き込みおよび消去をブロック単位で管理 する。

[0255]

次に、権利処理用のSAM105aのアドレス空間を説明する。

図70は、権利処理用のSAM105aのアドレス空間を説明するための図である。

図70に示すように、権利処理用のSAM105aのアドレス空間には、開始アドレス から順に、例えば、ブートプログラム、システムコンフィギュレーション、フラッシュR OM、所定のプログラム、フラッシュROMのデバイスドライバ、不揮発性メモリのデバ イスドライバ、図69に示す作業用RAM1106、所定のプログラム、作業用RAM1 106、所定のプログラム、図69に示すSRAM1155、外部メモリ201、Key _TOC/File_System、SAM登録リスト、利用履歴データ108、図69 に示す共通鍵暗号モジュール1108のレジスタ、図69に示す公開鍵暗号モジュール1 107のレジスタ、図69に示すハッシュ関数モジュール1109のレジスタ、図69に 示す乱数発生器1110のレジスタ、図69に示すリアルタイムクロックモジュール11 11のレジスタ、現在時刻レジスタ、有効期限レジスタ、コントロールレジスタ、ICカ ードのインターフェイス、メディアSAMのインターフェイス、メモリスティックのイン ターフェイス、I² Cバスのインターフェイスに割り当てられている。

[0256]

システムコンフィギュレーションに割り当てられたアドレス空間内には、図69に示す DMA1101およびSAMステータスレジスタ1156が割り当てられている。

また、フラッシュROMに割り当てられたアドレス空間内には、メインルーチン(カー ネル)、割り込みプログラム、当該割り込みプログラムによって呼び出されるサブルーチ ン、コマンド解析部(コマンドと割り込みプログラムの開始アドレスの対応表)、割り込 みベクタテーブルが割り当てられている。

図70に示すSAM105aのアドレス空間のうち、SAMステータスレジスタ115 6およびSRAM1155は、ホストCPU810との共有メモリ空間として用いられる

[0257]

次に、図63に示すホストCPU810.のアドレス空間を説明する。

図71は、図63に示すホストCPU810,のアドレス空間を説明するための図であ る。

図71に示すように、ホストCPU8101 のアドレス空間は、開始アドレスから順に 、例えば、ブートプログラム、システムコンフィギュレーション、コードが記憶されるR OM、データが記憶されるRAM、作業用RAM、図63に示すSAM105, との共有 メモリ、図63に示すAV圧縮・伸長用SAM163との共有メモリ、図63に示すメデ ィア・ドラブSAM260との共有メモリおよび外部デバイスが割り当てられている。

図63に示すSAM105、との共有メモリには、図69に示すSRAM1155およ びSAMステータスレジスタ1156が割り当てられている。

[0258]

<権利処理用のSAMの第2形態>

図72は、権利処理用のSAM105bの回路モジュールを説明するための図である。 図72では、SAM105aの構成要素と同じものには、図69と同じ符号を付してい

図72に示すように、SAM105bは、セキュアメモリ105ba、ホストCPU8 10、耐タンパ性ソフトウェア1130、I/Oモジュール1103を用いて実現される

SAM105bでは、ホストCPU810において、耐タンパ性ソフトウェア1130 を実行することで、図68に示すCPU1100と同じ機能を実現する。耐タンパ性ソフ トウェア1130は、前述したように、耐タンパ性を持ったモジュール内部で閉じたソフ トウェアであり、解読および書き換え困難なソフトウェアである。

セキュアメモリ105baには、マスクROM1104、不揮発性メモリ1105、作 業用RAM1106、公開鍵暗号モジュール1107、共通鍵暗号モジュール1108、 ハッシュ関数モジュール1109、(真性)乱数発生器1110、リアルタイムクロック モジュール1111および外部バスI/F1112を有する耐タンパ性のハードウェアで ある。

なお、公開鍵暗号モジュール1107、共通鍵暗号モジュール1108およびハッシュ 関数モジュール1109は、回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IP Solution) 、それぞれ不揮発性メモリ1105に記憶した公開鍵暗号プログラム、共通鍵暗号プログ ラムおよびハッシュ関数プログラムをホストCPU810において実行して実現してもよ Va (S/W IP Solution) .

[0259]

以下、前述したメディアSAM133の構成の一例を説明する。

図73は、メディアSAM133の回路モジュールを説明するための図である。

図13に示すように、メディアSAM133は、CPU1200、DMA1201、I /Oモジュール1203、マスクROM1204、不揮発性メモリ1205、作業用RA M1206、公開鍵暗号モジュール1207、共通鍵暗号モジュール1208、ハッシュ 関数モジュール1209、(真性)乱数発生器1210を有する耐タンパ性のハードウェ ァ(Tamper Registant H/W)である。

[0260]

CPU1200は、耐タンパ性のハードウェア内の各回路の制御を行う。

[0 2 6 1]

作業用RAM1106は、図30に示す作業用メモリ200に対応している。 公開鍵 暗号モジュール1207は、例えば、公開鍵暗号方式を用いた、例えば(1):図63に 示すSAM105, およびドライブCPU1003等と間の相互認証、(2)メディアS AM133の署名データの作成、署名データ(EMDサービスセンタ102、コンテンツ プロバイダ101、第2実施形態の場合にはサービスプロバイダ310の署名データ)の 検証、 (3) : 転送されるデータ量の少ないメッセージの暗号化および復号、並びに、 (4) :相互認証によって得たセッション鍵データKses の鍵共有を行う際に用いられる。 公開鍵暗号モジュール1107は、回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IP Solu tion)、不揮発性メモリ1205に記憶した公開鍵暗号プログラムをCPU1200にお いて実行して実現してもよい(S/W IPSolution)。

[0 2 6 2]

共通鍵暗号モジュール1208は、相互認証、相互認証によって得た共通鍵であるセッ ション鍵データKses を用いたキーファイルKF, KF, などのデータの暗号化および復 号を行う際に用いられる。共通鍵暗号モジュール1208は、回路モジュールとして実現 してもよいし(H/W IP Solution)、不揮発性メモリ1205に記憶した共通鍵暗号プログ ラムをCPU1200において実行して実現してもよい(S/W IP Solution)。

なお、相互認証は、公開鍵暗号モジュール1207による暗号・復号および共通鍵暗号 モジュール1208による暗号・復号の何れか一方あるいは双方を採用する。

[0263]

ハッシュ関数モジュール1209は、データのハッシュ値を生成する際に用いられる。 具体的には、ハッシュ関数モジュール1109は、図44に示すセキュアコンテナ104 xのキーファイル KF_1 のハッシュ値 H_{K1} を検証する際に用いられる。ハッシュ関数モジ ュール1209は、回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IP Solution) 、不揮発 性メモリ1205に記憶したハッシュ回路モジュールをCPU1200において実行して 実現してもよい(S/W IP Solution)

[0 2.6 4]

乱数発生器1210は、例えば、相互認証を行う際に用いられる。 I/Oモジュール1203は、図63に示すメディアSAMI/F1007との間の通 信を行う際に用いられる。

[0265]

マスクROM1204には、メディアSAM133の初期化プログラムやインテグリテ ィチェック(Integrity Check) プログラムなどの改変しないプログラムおよびデータが製 造時に記憶される。

不揮発性メモリ1205は、改変する可能性のある例えば暗号化プログラムや鍵データ などを記憶する。

[0266]

図14は、メディアSAM133がROM型の記録媒体に搭載される場合に、メディア SAM133の出荷時にマスクROM1204および不揮発性メモリ1205に格納され ているデータを示す図である。

図14に示すように、ROM型の記録媒体の出荷時には、メディアSAM133には、 メディアSAMの識別子(ID)、記録用鍵データKstr (メディア鍵データKmen)、 EMDサービスセンタ102の公開鍵データKesc.p、ルート認証局92の公開鍵データ K_{R-CA.P}、メディアSAM133の公開鍵証明書データCER_{MSAN}、メディアSAM13 3の公開鍵データKnsan,p、メディアSAM133の秘密鍵データKnsan,s、リボケーシ ョンリスト、権利処理用データ、利益分配したいエンティティの識別子(ID)、メディ アのタイプ(メディアの種別情報、ROMおよびRAMの何れかを特定する情報)、キー ファイルKFの物理アドレス情報(レジスタ空間のアドレス)、各コンテンツデータC(コンテンツファイルCF)のキーファイルKF、所定の検証値 (MAC値) などが記憶さ れる。

ここで、キーファイルKFの物理アドレス情報 (レジスタ空間のアドレス)、各コンテ ンツデータC (コンテンツファイルCF) のキーファイルKF、並びに所定の検証値 (M AC値) は、EMDサービスセンタ102が管理するライセンス鍵データKDを用いて暗 号化されている。

[0267]

図75は、メディアSAM133がROM型の記録媒体に搭載される場合に、メディア SAM133の出荷後のユーザ登録およびコンテンツデータの購入形態決定を行ったとき にマスクROM1204および不揮発性メモリ1205に格納されているデータを示す図 である。

図75に示すように、メディアSAM133には、ユーザ登録によって、新たに、ユー ザID、パスワード、個人嗜好情報、個人決済情報(クレジットカード番号など)および 電子マネー情報、キーファイルKF」などのデータが書き込まれる。

[0 2 6 8]

図76は、メディアSAM133がRAM型の記録媒体に搭載される場合に、メディア SAM133の出荷時にマスクROM1204および不揮発性メモリ1205に格納され ているデータを示す図である。

図76に示すように、RAM型の記録媒体の出荷時には、メディアSAM133には、 メディアSAMの識別子(ID)、記録用鍵データKstr (メディア鍵データKneo)、 EMDサービスセンタ102の公開鍵データK_{ESC.P}、ルート認証局92の公開鍵データ K_{R-CA,P}、メディアSAM133の公開鍵証明書データCER_{MSAN},メディアSAM13 3の公開鍵データКызын, р、メディアSAM133の秘密鍵データКызын, s、リポケーシ ョンリスト、権利処理用データ、利益分配したいエンティティの識別子(ID)、メディ アのタイプ(メディアの種別情報、ROMおよびRAMの何れかを特定する情報)が記憶 されており、キーファイルKFの物理アドレス情報(レジスタ空間のアドレス)、各コン テンツデータC(コンテンツファイルCF)のキーファイルKF,KF,、所定の検証値 (MAC値) などは記憶されていない。

102691 図77は、メディアSAM133がRAM型の記録媒体に搭載される場合に、メディア SAM133の出荷後のユーザ登録およびコンテンツデータの購入形態決定処理を行った ときにマスクROM1204および不揮発性メモリ1205に格納されているデータを示 す図である。

図13に示すように、メディアSAM133には、ユーザ登録によって、新たに、ユー ザ I D、パスワード、個人嗜好情報、個人決済情報(クレジットカード番号など)および 電子マネー情報などのデータに加えて、キーファイルKFの物理アドレス情報(レジスタ 空間のアドレス)、各コンテンツデータC (コンテンツファイルCF) のキーファイルK F, KF1、並びに所定の検証値 (MAC値) が書き込まれる。

キーファイルKFの物理アドレス情報(レジスタ空間のアドレス)、各コンテンツデー タC (コンテンツファイルCF) のキーファイルKF, KF1 、並びに所定の検証値 (M AC値)は、記録用鍵データKstr によって暗号化されている。

[0270]

<AV圧縮・伸長用SAM163>

AV圧縮・伸長用SAM163は、例えば、図22を用いて説明した機能を実現する。 図78は、AV圧縮・伸長用SAM163の回路モジュールを説明するための図である

図78に示すように、AV圧縮・伸長用SAM163は、CPU/DSP1300、D MA1301、マスクROM1304、不揮発性メモリ1305、作業用RAM1306 、共通鍵暗号モジュール1308、(真性)乱数発生器1310、圧縮・伸長モジュール 1320、電子透かし情報付加・検出モジュール1321および情報半開示制御モジュー ル1322を有する耐タンパ性のハードウェア(Tamper Registant H/W)である。

[0271]

CPU/DSP1300は、例えば、図63に示すSAM105,からの命令に応じて 、マスクROM1304および不揮発性メモリ1305に記憶されたプログラムを実行し 、AV圧縮・伸長用SAM163内の各回路モジュールを統括的に制御する。

DMA1301は、CPU/DSP1300からの命令に応じて、マスクROM130 4、不揮発性メモリ1305、作業用RAM1306に対してのアクセスを統括的に制御 する。

マスクROM1304には、AV圧縮・伸長用SAM163の初期化プログラムやイン テグリティチェック(Integrity Check) プログラムなどの改変しないプログラムや、AV 圧縮・伸長用SAM163の識別子であるAVSAM_IDなどの改変しないデータが製 造時に記憶される。

不揮発性メモリ1305は、改変する可能性のある例えば暗号化プログラムや鍵データ

作業用RAM1306は、SAM105、から入力したキーファイルKFなどを記憶す る。

[0272]

共通鍵暗号モジュール1308は、SAM105, との間の相互認証、相互認証によっ て得た共通鍵であるセッション鍵データKses を用いたコンテンツデータおよびコンテン ツ鍵データKcなどの暗号化および復号を行う際に用いられる。共通鍵暗号モジュール 1 308は、回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IP Solution) 、不揮発性メモリ 1305に記憶した共通鍵暗号プログラムをCPU/DSP1300において実行して実 現してもよい(S/W IP Solution)。

また、共通鍵暗号モジュール1308は、SAM105、から得たコンテンツ鍵データ Kcを用いて、コンテンツデータCの復号を行う。

乱数発生器1110は、例えば、SAM105, との間の相互認証処理を行う際に用い られる。

[0273]

圧縮・伸長モジュール1320は、例えば、図22に示す伸長部223の機能を実現し 、図63に示すダウンロードメモリ167およびショックプルーフメモリ1004から入 力したコンテンツデータの伸長処理と、A/D変換器から入力したコンテンツデータの圧 縮処理とを行う。

[0274]

電子透かし情報添付・検出モジュール1321は、図22に示す電子透かし情報処理部 224の機能を実現し、例えば、圧縮・伸長モジュール1320の処理対象となるコンテ ンツデータに対して所定の電子透かし情報を埋め込むと共に、当該コンテンツデータに埋 め込まれた電子透かし情報を検出し、圧縮・伸長モジュール1320による処理の適否を 判断する。

[0275]

情報半開示制御モジュール1322は、図22に示す半開示処理部225の機能を実現 し、必要に応じて、コンテンツデータを半開示状態で再生する。

. [0276]

<メディア・ドラブSAM260>

図79は、メディア・ドラブSAM260の回路モジュールを説明するための図である

図79に示すように、メディア・ドラブSAM260は、CPU1400、DMA14 01、マスクROM1404、不揮発性メモリ1405、作業用RAM1406、共通鍵 暗号モジュール1408、ハッシュ関数モジュール1409、(真性)乱数発生器141 0、エンコーダ・デコーダモジュール1420、記録用鍵データ生成モジュール1430 およびメディア・ユニークID生成モジュール1440を有する耐タンパ性のハードウェ ァ(Tamper Registant H/W)である。

[0277]

CPU1400は、例えば、図63に示すドライブCPU1003からの命令に応じて 、マスクROM1404および不揮発性メモリ1405に記憶されたプログラムを実行し 、メディア・ドラブSAM260内の各回路モジュールを統括的に制御する。

DMA1401は、CPU1400からの命令に応じて、マスクROM1404、不揮 発性メモリ1405、作業用RAM1406に対してのアクセスを統括的に制御する。

マスクROM1404には、メディア・ドラブSAM260の初期化プログラムやイン テグリティチェック(Integrity Check) プログラムなどの改変しないプログラムや、メデ ィア・ドラブSAM260の識別子であるMDSAM_IDなどの改変しないデータが製 造時に記憶される。

不揮発性メモリ1405は、改変する可能性のある例えば暗号化プログラムや鍵データ などを記憶する。

作業用RAM1406は、種々の処理を行う際の作業用メモリとして用いられる。

[0278]

共通鍵暗号モジュール1408は、メディアSAM133およびAV圧縮・伸長用SA M163との間の相互認証、相互認証によって得た共通鍵であるセッション鍵データ Kst ς を用いたコンテンツファイルCFおよびキーファイルKFなどの暗号化および復号、並 びに記録用鍵データKstr およびメディア鍵データKmen を用いたコンテンツ鍵データK c の暗号化などを行う際に用いられる。また、共通鍵暗号モジュール1408は、共通鍵 データと署名の対象となるデータのハッシュ値を用いて、署名データの検証および作成を 行う。

共通鍵暗号モジュール1408は、回路モジュールとして実現してもよいし(H/W IPSol ution)、不揮発性メモリ1405に記憶した共通鍵暗号プログラムをCPU1400にお いて実行して実現してもよい(S/W IP Solution)。

なお、記録用鍵データKstr を用いたコンテンツ鍵データKcの暗号化は、メディア・ ドラブSAM260の共通鍵暗号モジュール1408およびメディアSAM133の何れ で行ってもよい。

ハッシュ関数モジュール1409は、署名データの検証、並びに署名データを作成する 対象となるデータのハッシュ値を生成する際に用いられる。

乱数発生器1410は、例えば、メディアSAM133との間の相互認証処理を行う際

に用いられる。

[0279]

エンコーダ・デコーダモジュール1420は、記録媒体130のROM領域あるいはR AM領域に対して、コンテンツデータのアクセスを行う際に、当該コンテンツデータのエ ンコード処理、デコード処理、ECC(Error Correction Code) 処理、変調処理、復調処 理、セクタライズ処理およびデセクタライズ処理などを行う。

[0280]

記録用鍵データ生成モジュール1430は、メディア・ユニークID生成モジュール1 4 4 0 が生成したメディア・ユニーク I Dを用いて、各メディアにユニークな記録用鍵デ ータKsra を生成する。

[0281]

メディア・ユニークID生成モジュール1440は、メディア・ドラブSAM260で 生成したドライブIDと、メディアSAM133のメディアSAM_IDとから、各記録 媒体(メディア)にユニークなメディア・ユニークIDを生成する。

[0282]

以下、図1に示すEMDシステム100の全体動作について説明する。

図80は、コンテンツプロバイダ101の全体動作のフローチャートである。 プS1:EMDサービスセンタ102は、コンテンツプロバイダ101が所定の登録処理 を経た後に、コンテンツプロバイダ101の公開鍵データKс,,,の公開鍵証明書CERс, をコンテンツプロバイダ101に送信する。

また、EMDサービスセンタ102は、SAM105、~105、が所定の登録処理を 経た後に、SAM1051~1054の公開鍵データKsan1.p~Ksan4.pの公開鍵証明書 CERcp1 ~CERcp4 をSAM1051~1054 に送信する。

また、EMDサービスセンタ102は、相互認証を行った後に、各々有効期限が1カ月 の3カ月分のライセンス鍵データKD、~KD、をユーザホームネットワーク103のS AM1051~1054に送信する。

このように、EMDシステム100では、ライセンス鍵データKD1~KD3

を予めSAM105.~1054 に配給しているため、SAM1051~1054 とEM Dサービスセンタ102との間がオフラインの状態でも、SAM105、~105、にお いてコンテンツプロバイダ101から配給されたセキュアコンテナ104を復号して購入 ・利用できる。この場合に、当該購入・利用の履歴は利用履歴データ108に記述され、 利用履歴データ108は、SAM105、~105、とEMDサービスセンタ102とが 接続されたときに、EMDサービスセンタ102に自動的に送信されるため、EMDサー ビスセンタ102における決済処理を確実に行うことができる。なお、EMDサービスセ ンタ102が、所定の期間内に、利用履歴データ108を回収できないSAMについては 、リポケーションリストで無効の対象とする。

なお、利用制御状態データ166は、原則として、リアルタイムで、SAM105,~ 105. からEMDサービスセンタ102に送信される。

[0283]

ステップS2:コンテンツプロバイダ101は、EMDサービスセンタ102との間で 相互認証を行った後に、権利書データ106およびコンテンツ鍵データKcをEMDサー ビスセンタ102に登録して権威化する。

また、EMDサービスセンタ102は、6カ月分のキーファイルKFを作成し、これを コンテンツプロバイダ101に送信する。

[0284]

ステップS3:コンテンツプロバイダ101は、図3(A), (B) に示すコンテンツ ファイルCFおよびその署名データSIG६, с, と、キーファイルKFおよびその署名デー タSIG_{7、C},とを作成し、これらと図3 (C) に示す公開鍵証明書データCER_C,および その署名データSIG1.Esc とを格納したセキュアコンテナ104を、オンラインおよび /またはオフラインで、ユーザホームネットワーク103のSAM1051 ~1054 に

配給する。

オンラインの場合には、コンテンツプロバイダ用配送プロトコルを用いられ、当該プロ トコルに依存しない形式で(すなわち、複数階層からなる通信プロトコルの所定の層を用 いて伝送されるデータとして)、セキュアコンテナ104がコンテンツプロバイダ101 からユーザホームネットワーク103に配送される。また、オフラインの場合には、RO M型あるいはRAM型の記録媒体に記録された状態で、セキュアコンテナ104が、コン テンツプロバイダ101からユーザホームネットワーク103に配送される。

[0285]

ステップS4:ユーザホームネットワーク103のSAM105,~SAM105,は 、コンテンツプロバイダ101から配給を受けたセキュアコンテナ104内の署名データ SIGG.CF, SIG7.CP, SIGK1.ESCを検証して、コンテンツファイルCFおよびキー ファイルKFの作成者および送信者の正当性を確認した後に、対応する期間のライセンス 鍵データKD,~KD。を用いてキーファイルKFを復号する。

[0286]

ステップS5:SAM105,~SAM105。において、ユーザによる図22に示す 操作部165の操作に応じたホストCPU810からの内部割り込みS810に基づいて 、購入・利用形態を決定する。

このとき、図37に示す利用監視部186において、セキュアコンテナ104に格納さ れた権利書データ106に基づいて、ユーザによるコンテンツファイルCFの購入・利用 形態が管理される。

[0287]

ステップS6:SAM105.~SAM1054の図37に示す課金処理部187にお いて、ユーザによる購入・利用形態の決定の操作を記述した利用履歴データ108および 利用制御状態データ166が生成し、これらをEMDサービスセンタ102に送信する。

[0288]

ステップS7:EMDサービスセンタ102は、利用履歴データ108に基づいて決済 処理を行い、決済請求権データ152および決済レポートデータ107を作成する。EM Dサービスセンタ102は、決済請求権データ152およびその署名データSIG。。を、 図1に示すペイメントゲートウェイ90を介して、決済機関91に送信する。また、EM Dサービスセンタ102は、決済レポートデータ107をコンテンツプロバイダ101に 送信する。

[0289]

ステップS8: 決済機関91において、署名データSIG,,の検証を行った後に、決 済請求権データ152に基づいて、ユーザが支払った金額が、コンテンツプロバイダ10 1の所有者に分配される。

[0290]

以上説明したように、EMDシステム100では、図3に示すフォーマットのセキュア コンテナ104をコンテンツプロバイダ101からユーザホームネットワーク103に配 給し、セキュアコンテナ104内のキーファイルKFについての処理をSAM105,~ 1054内で行う。

また、キーファイルKFに格納されたコンテンツ鍵データKcおよび権利書データ10 6は、配信鍵データ $KD_1 \sim KD_3$ を用いて暗号化されており、配信鍵データ $KD_1 \sim K$ D,を保持しているSAM105、~105、内でのみ復号される。そして、SAM10 51~1054では、耐タンパ性を有するモジュールであり、権利書データ106に記述 されたコンテンツデータCの取り扱い内容に基づいて、コンテンツデータCの購入形態お よび利用形態が決定される。

従って、EMDシステム100によれば、ユーザホームネットワーク103におけるコ ンテンツデータCの購入および利用を、コンテンツプロバイダ101の関係者が作成した 権利書データ106の内容に基づいて確実に行わせることができる。

[0291]

また、EMDシステム100では、コンテンツプロバイダ101からユーザホームネッ トワーク103へのコンテンツデータCの配給を、オンラインおよびオフラインの何れの 場合でもセキュアコンテナ104を用いて行うことで、SAM105,~105。におけ るコンテンツデータCの権利処理を双方の場合において共通化できる。

[0292]

また、EMDシステム100では、ユーザホームネットワーク103内のネットワーク 機器160、およびAV機器160、~160、においてコンテンツデータCを購入、利 用、記録および転送する際に、常に権利書データ106に基づいて処理を行うことで、共 通の権利処理ルールを採用できる。

[0293]

図81は、第1実施形態で採用されるセキュアコンテナの配送プロトコルの一例を説明 するための図である。

図81に示すように、マルチプロセッサシステム100では、コンテンツプロバイダ1 01からユーザホームネットワーク103にセキュアコンテナ104を配送するプロトコ ルとして例えばTCP/IPおよびXML/SMILが用いられる。

また、ユーザホームネットワーク103のSAM相互間でセキュアコンテナを転送する プロトコル、並びにユーザホームネットワーク103と103aとの間でセキュアコンテ ナを転送するプロトコルとして例えば1394シリアルバス・インタフェース上に構築さ れたXML/SMILが用いられる。また、この場合に、ROM型やRAM型の記録媒体 にセキュアコンテナを記録してSAM相互間で配送してもよい。

[0294]

第2実施形態

上述した実施形態では、コンテンツプロバイダ101からユーザホームネットワーク1 03のSAM1051~1054にコンテンツデータを直接配給する場合を例示したが、 本実施形態では、コンテンツプロバイダが提供するコンテンツデータを、サービスプロバ イダを介してユーザホームネットワークのSAMに配給する場合について説明する。

[0295]

図82は、本実施形態のEMDシステム300の構成図である。

図82に示すように、EMDシステム300は、コンテンツプロバイダ301、EMD サービスセンタ302、ユーザホームネットワーク303、サービスプロバイダ310、 ペイメントゲートウェイ90および決済機関91を有する。

コンテンツプロバイダ301、EMDサービスセンタ302、SAM305₁

~305.およびサービスプロバイダ310は、それぞれ本発明のデータ提供装置、管理 装置、データ処理装置およびデータ配給装置に対応している。

コンテンツプロバイダ301は、サービスプロバイダ310に対してコンテンツデータ を供給する点を除いて、前述した第1実施形態のコンテンツプロバイダ101と同じであ る。

また、EMDサービスセンタ302は、コンテンツプロバイダ101およびSAM50 51~5054に加えて、サービスプロバイダ310に対しても認証機能、鍵データ管理 機能および権利処理機能を有する点を除いて、前述した第1実施形態のEMDサービスセ ンタ102と同じである。

また、ユーザホームネットワーク303は、ネットワーク機器360. およびAV機器 360.~360.を有している。ネットワーク機器360.はSAM305.およびC Aモジュール311を内蔵しており、AV機器3602~3604はそれぞれSAM30 5,~305,を内蔵している。

ここで、 $SAM305_1 \sim 305_4$ は、サービスプロバイダ310からセキュアコンテ ナ304の配給を受ける点と、コンテンツプロバイダ301に加えてサービスプロバイダ 310についての署名データの検証処理およびSP用購入履歴データ(データ配給装置用 購入履歴データ)309の作成を行なう点とを除いて、前述した第1実施形態のSAM1 05,~105,と同じである。

[0296]

先ず、EMDシステム300の概要について説明する。

EMDシステム300では、コンテンツプロバイダ301は、自らが提供しようとする コンテンツのコンテンツデータCの使用許諾条件などの権利内容を示す前述した第1実施 形態と同様の権利書(UCP:Usage Control Policy)データ106およびコンテンツ鍵データ Kcを、高い信頼性のある権威機関であるEMDサービスセンタ302に送信する。権利 書データ106およびコンテンツ鍵データKcは、EMDサービスセンタ302に登録さ れて権威化(認証)される。

[0297]

また、コンテンツプロバイダ301は、コンテンツ鍵データKcでコンテンツデータC を暗号化してコンテンツファイルCFを生成する。また、コンテンツプロバイダ301は 、EMDサービスセンタ302から、各コンテンツファイルCFについて、それぞれ6か 月分のキーファイルKFを受信する。

当該キーファイルKF内には、当該キーファイルKFの改竄の有無、当該キーファイル KFの作成者および送信者の正当性を検証するための署名データが格納されている。

そして、コンテンツプロバイダ301は、コンテンツファイルCF、キーファイルKF および自らの署名データとを格納した図3に示すセキュアコンテナ104を、インターネ ットなどのネットワーク、デジタル放送、記録媒体あるいは非公式なプロトコルを用いて あるいはオフラインなどでサービスプロバイダ310に供給する。

また、セキュアコンテナ104に格納された署名データは、対応するデータの改竄の有 無、当該データの作成者および送信者の正当性を検証するために用いられる。

[0298]

サービスプロバイダ310は、コンテンツプロバイダ301からセキュアコンテナ10 4を受け取ると、署名データの検証を行なって、セキュアコンテナ104の作成者および 送信者の確認する。

次に、サービスプロバイダ310は、例えばオフラインで通知されたコンテンツプロバ イダ301が希望するコンテンツに対しての価格(SRP)に、自らが行ったオーサリン グなどのサービスに対しての価格を加算した価格を示すプライスタグデータ(PT:本発 明の価格データ) 312を作成する。

そして、サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ104から取り出したコンテ ンツファイルCFおよびキーファイルKFと、プライスタグデータ312と、これらに対 しての自らの秘密鍵データ Ksp.sによる署名データとを格納したセキュアコンテナ 3 0 4 を作成する。

このとき、キーファイルKFは、ライセンス鍵データKD,~KD。によって暗号化さ れており、サービスプロバイダ310は当該ライセンス鍵データKD1

~KD。を保持していないため、サービスプロバイダ310はキーファイルKFの中身を 見たり、書き換えたりすることはできない。

また、EMDサービスセンタ302は、プライスタグデータ312を登録して権威化す る。

[0299]

サービスプロバイダ310は、オンラインおよび/またはオフラインでセキュアコンテ ナ304をユーザホームネットワーク303に配給する。

このとき、オフラインの場合には、セキュアコンテナ304はROM型の記録媒体など に記録されてSAM305.~305.にそのまま供給される。一方、オンラインの場合 には、サービスプロバイダ310とCAモジュール311との間で相互認証を行い、セキ ュアコンテナ304をサービスプロバイダ310においてセッション鍵データ Kses を用 いた暗号化して送信し、CAモジュール311において受信したセキュアコンテナ304 をセッション鍵データKses を用いて復号した後に、SAM305.~305。に転送す

この場合に、コンテンツプロバイダ301からユーザホームネットワーク303にセキ

ュアコンテナ304を送信する通信プロコトルとして、デジタル放送であればMHEG(M ultimedia and Hypermedia information coding Experts Group)プロトコルが用いられ、 インターネットであればXML/SMIL/HTML(Hyper TextMarkup Language) が用 いられ、これらの通信プロトコル内に、セキュアコンテナ304が、当該通信プロトコル (符号化方式など) に依存しない形式でトンネリングして埋め込まれる。

従って、通信プロコトルとセキュアコンテナ304との間でフォーマットの整合性をと る必要性はなく、セキュアコンテナ304のフォーマットを柔軟に設定できる。

[0300]

次に、SAM305、~305、において、セキュアコンテナ304内に格納された署 名データを検証して、セキュアコンテナ304に格納されたコンテンツファイルCFおよ びキーファイルKFの作成者および送信者の正当性を確認する。そして、SAM3051 ~3054 において、当該正当性が確認されると、EMDサービスセンタ302から配給 された対応する期間のライセンス鍵データKD、~KD、を用いてキーファイルKFを復

SAM3051~3054に供給されたセキュアコンテナ304は、ネットワーク機器 360. およびAV機器360. ~360. において、ユーザの操作に応じて購入・利用 形態が決定された後に、再生や記録媒体への記録などの対象となる。

SAM305、~305、は、上述したセキュアコンテナ304の購入・利用の履歴を 利用履歴(Usage Log) データ308として記録する。

利用履歴データ(履歴データまたは管理装置用履歴データ)308は、例えば、EMD サービスセンタ302からの要求に応じて、ユーザホームネットワーク303からEMD サービスセンタ302に送信される。

また、SAM3051~3054は、コンテンツの購入形態が決定されると、当該購入 形態を示す利用制御データ(U C S:Usage control state Data) 1 6 6 を E M D サービ スセンタ302に送信する。

[0301]

EMDサービスセンタ302は、利用履歴データ308に基づいて、コンテンツプロバ イダ301およびサービスプロバイダ310の各々について、課金内容を決定(計算)し 、その結果に基づいて、ペイメントゲートウェイ90を介して銀行などの決済機関91に 決済を行なう。これにより、ユーザホームネットワーク103のユーザが支払った金銭が 、EMDサービスセンタ102による決済処理によって、コンテンツプロバイダ101お よびサービスプロバイダ310に分配される。

[0302]

本実施形態では、EMDサービスセンタ302は、認証機能、鍵データ管理機能および 権利処理 (利益分配) 機能を有している。

すなわち、EMDサービスセンタ302は、中立の立場にある最高の権威機関であるル ート認証局92に対してのセカンド認証局(Second Certificate Authority)としての役割 を果たし、コンテンツプロバイダ301、サービスプロバイダ310およびSAM305 1~3054において署名データの検証処理に用いられる公開鍵データの公開鍵証明書デ ータに、EMDサービスセンタ302の秘密鍵データによる署名を付けることで、当該公 開鍵データの正当性を認証する。また、前述したように、コンテンツプロバイダ301の 権利書データ106、コンテンツ鍵データKcおよびサービスプロバイダ310のプライ スタグデータ312を登録して権威化することも、EMDサービスセンタ302の認証機 能によるものである。

また、EMDサービスセンタ302は、例えば、ライセンス鍵データKD,~KD。な どの鍵データの管理を行なう鍵データ管理機能を有する。

また、EMDサービスセンタ302は、コンテンツプロバイダ301が登録した権利書 データ106とSAM305, ~SAM305, から入力した利用履歴データ308とサ ービスプロバイダ310が登録したプライスタグデータ312とに基づいて、ユーザホー ムネットワーク303のユーザによるコンテンツの購入・利用に対して決済を行い、ユー

ザが支払った金銭をコンテンツプロバイダ301およびサービスプロバイダ310に分配 して支払う権利処理(利益分配)機能を有する。

[0303]

以下、コンテンツプロバイダ301の各構成要素について詳細に説明する。

[コンテンツプロバイダ301]

コンテンツプロバイダ301は、図3に示すセキュアコンテナ104をオンラインある いはオフラインでサービスプロバイダ310に提供する点を除いて、前述した第1実施形 態のコンテンツプロバイダ101と同じである。

すなわち、コンテンツプロバイダ301は、前述した図17~図19に示す手順でセキ ュアコンテナ104を作成し、セキュアコンテナ104を、コンテンツプロバイダ用商品 配送プロトコルに挿入する。

そして、サービスプロバイダ310が、ダウンロードを行って、コンテンツプロバイダ 用商品配送プロトコルからセキュアコンテナ104を取り出す。

[0304]

[サービスプロバイダ310]

サービスプロバイダ310は、コンテンツプロバイダ301から提供を受けたセキュア コンテナ104内のコンテンツファイルCFおよびキーファイルKFと、自らが生成した プライスタグデータ312とを格納したセキュアコンテナ304を作成し、ユーザホーム ネットワーク303のネットワーク機器360,およびAV機器360,~360,にセ キュアコンテナ304をオンラインおよび/またはオフラインで配給する。

サービスプロバイダ310によるコンテンツ配給のサービス形態には、大きく分けて、 独立型サービスと連動型サービスとがある。

独立型サービスは、例えば、コンテンツを個別に配給するダウンロード専用のサービス である。また、連動型サービスは、番組、CM(広告)に連動してコンテンツを配給する サービスであり、例えば、ドラマ番組のストリーム内にドラマの主題歌や挿入歌のコンテ ンツが格納してある。ユーザは、ドラマ番組を見ているときに、そのストリーム中にある 主題歌や挿入歌のコンテンツを購入できる。

[0305]

サービスプロバイダ310は、コンテンツプロバイダ301からセキュアコンテナ10 4の提供を受けると、以下に示す処理を行ってセキュアコンテナ304を作成する。

以下、コンテンツプロバイダ301から供給を受けたセキュアコンテナ104からセキ ュアコンテナ304を作成し、これをユーザホームネットワーク303に配給する際のサ - ビスプロバイダ310内での処理の流れを図83を参照しながら説明する。

図83は、サービスプロバイダ310からユーザホームネットワーク303にセキュア コンテナ304を配給する処理を説明するためのフローチャートである。

<ステップS83-1>

サービスプロバイダ310は、オンラインおよび/またはオフラインで、コンテンツプ ロバイダ301から図3に示すセキュアコンテナ104の供給を受け、これを格納する。 このとき、オンラインの場合には、コンテンツプロバイダ301とサービスプロバイダ 3 1 0 との間の相互認証によって得られたセッション鍵データKses を用いて、セキュア コンテナ104を復号する。

<ステップS83-2>

サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ104の図3(C)に示す署名データ SIG_{1.ESC} を、EMDサービスセンタ302の公開鍵データK_{ESC.P}

を用いて検証し、その正当性が認められた後に、図3(C)に示す公開鍵証明書データC ER c,から公開鍵データK c,,,を取り出す。

次に、サービスプロバイダ310は、当該取り出した公開鍵データKcp.pを用いて、セ キュアコンテナ104の図3(A), (B) に示す署名データSIG。.c, SIG,.c,の 検証、すなわちコンテンツファイルCFの作成者および送信者と、キーファイルKFの送 信者との正当性の検証を行う。

また、サービスプロバイダ310は、公開鍵データ Kesc.p を用いて、図3(B)に示 すキーファイルKFに格納された署名データSIGĸ1.Escの検証、すなわちキーファイル KFの作成者の正当性の検証を行う。このとき、署名データSIG_{K1.ESC}の検証は、キー ファイルKFがEMDサービスセンタ302に登録されているか否かの検証も兼ねている

[0306]

<ステップS83-3>

サービスプロバイダ310は、例えばコンテンツプロバイダ301からオフラインで通 知されたコンテンツプロバイダ301が要求するコンテンツに対しての価格に、自らのサ ビスの価格を加算した価格を示すプライスタグデータ312を作成する。

また、サービスプロバイダ310は、コンテンツファイルCF、キーファイルKFおよ びプライスタグデータ312のハッシュ値をとり、サービスプロバイダ310の秘密鍵デ ータKsp.pを用いて、署名データSIG62.sp, SIG63.sp

, SIG_{64.5}p を作成する。

ここで、署名データSIG62.50 はコンテンツファイルCFの送信者の正当性を検証す るために用いられ、署名データSIGҕ,,,, はキーファイルKFの送信者の正当性を検証 するために用いられ、署名データSIG_{64.5P} はプライスタグデータ312の作成者およ び送信者の正当性を検証するために用いられる。

[0307]

次に、サービスプロバイダ 3 1 0 は、図 8 4 (A) ~ (D) に示すように、コンテンツ ファイルC.Fおよびその署名データSIG.cr, SIG.z.sr と、キーファイルKFおよ びその署名データSIG7.cp, SIG63.ESCと、プライスタグデータ312およびその署 名データSIG64.5P と、公開鍵証明書データCER5Pおよびその署名データSIG61.E scと、公開鍵証明書データCERcrおよびその署名データSIG1. Esc とを格納したセキ ュアコンテナ304を作成し、セキュアコンテナデータベースに格納する。

セキュアコンテナデータベースに格納されたセキュアコンテナ304は、例えば、コン テンツIDなどを用いてサービスプロバイダ310によって一元的に管理される。

なお、図84 (A) は、コンテンツデータCを伸長するAV圧縮伸長用装置として、D SP(Digital Signal Processor)を用いた場合のコンテンツファイルCFの構成である。 当該DSPでは、セキュアコンテナ304内のA/V伸長用ソフトウェアおよび電子透か し情報モジュールを用いて、セキュアコンテナ104内のコンテンツデータCの伸長およ び電子透かし情報の埋め込みおよび検出を行う。そのため、コンテンツプロバイダ301 は任意の圧縮方式および電子透かし情報の埋め込み方式を採用できる。

A V圧縮伸長用装置としてA / V伸長処理および電子透かし情報の埋め込み・検出処理 をハードウェアあるいは予め保持されたソフトウェアを用いて行う場合には、コンテンツ ファイルCF内にA/V伸長用ソフトウェアおよび電子透かし情報モジュールを格納しな くてもよい。

[0308]

<ステップS83-4>

サービスプロバイダ310は、ユーザホームネットワーク303からの要求に応じたセ キュアコンテナ304をセキュアコンテナデータベースから読み出す。

このとき、セキュアコンテナ304は、複数のコンテンツファイルCFと、それらにそ れぞれ対応した複数のキーファイルKFとを格納した複合コンテナであってもよい。例え ば、単数のセキュアコンテナ304内に、それぞれ曲、ビデオクリップ、歌詞カード、ラ イナーノーツおよびジャケットに関する複数のコンテンツファイルCFを単数のセキュア コンテナ304に格納してもよい。これらの複数のコンテンツファイルCFなどは、ディ レクトリー構造でセキュアコンテナ304内に格納してもよい。

[0309]

また、セキュアコンテナ304は、デジタル放送で送信される場合には、MHEG(Mu] timedia and Hypermedia information coding Experts Group)プロトコルが用いられ、イ

ンターネットで送信される場合にはXML/SMIL/HTML (Hyper TextMarkup Lang uage) プロトコルが用いられる。

このとき、セキュアコンテナ304内のコンテンツファイルCFおよびキーファイルK Fなどは、MHEGおよびHTMLのプロトコルをトンネリングした符号化方式に依存し ない形式で、サービスプロバイダ310とユーザホームネットワーク303との間で採用 される通信プロトコル内の所定の階層に格納される。

[0310]

例えば、セキュアコンテナ304をデジタル放送で送信する場合には、図85に示すよ うに、コンテンツファイルCFが、MHEGオプジェクト(Object)内のMHEGコンテン ツデータとして格納される。

また、MHEGオブジェクトは、トランスポート層プロコトルにおいて、動画である場 合にはPES (Packetized Elementary Stream) — Videoに格納され、音声である場合 にはPES-Audioに格納され、静止画である場合にはPrivate-Dataに 格納される。

また、図86に示すように、キーファイルKF、プライスタグデータ312および公開 鍵証明書データCERcr, CERsrは、トランスポート層プロトコルのTS Packet 内のE CM(Entitlement Control Message) に格納される。

ここで、コンテンツファイルCF、キーファイルKF、プライスタグデータ312およ び公開鍵証明書データ CER_{cp} , CER_{sp} は、コンテンツファイルCFのヘッダ内のディ レクトリ構造データDSD1 によって相互間のリンクが確立されている。

. [0311]

次に、サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ304を、オフラインおよび/ またはオンラインでユーザホームネットワーク303に供給する。

サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ304をオンラインでユーザホームネ ットワーク303のネットワーク機器3601に配信する場合には、相互認証後に、セッ ション鍵データKses を用いてセキュアコンテナ304を暗号化した後に、ネットワーク を介してネットワーク機器360.に配信する。

[0312]

なお、サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ304を例えば衛星などを介し て放送する場合には、セキュアコンテナ304をスクランブル鍵データ Kscr を用いて暗 号化する。また、スクランブル鍵データKscr をワーク鍵データKr を暗号化し、ワーク 鍵データKw をマスタ鍵データKw を用いて暗号化する。

そして、サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ304と共に、スクランブル 鍵データKscr およびワーク鍵データKwを、衛星を介してユーザホームネットワーク3 03に送信する。

また、例えば、マスタ鍵データKmを、ICカードなどに記憶してオフラインでユーザ ホームネットワーク303に配給する。

[0313]

また、サービスプロバイダ310は、ユーザホームネットワーク303から、当該サー ビスプロバイダ310が配給したコンテンツデータCに関してのSP用購入履歴データ3 0.9を受信すると、これを格納する。

サービスプロバイダ310は、将来のサービス内容を決定する際に、SP用購入履歴デ - タ309を参照する。また、サービスプロバイダ310は、SP用購入履歴データ30 9に基づいて、当該SP用購入履歴データ309を送信したSAM305 ~305 4 の ユーザの嗜好を分析してユーザ嗜好フィルタデータ900を生成し、これをユーザホーム ネットワーク303のCAモジュール311に送信する。

[0314]

また、サービスプロバイダ310の関係者は、例えば、自らの身分証明書および決済処 理を行う銀行口座などを用いて、オフラインで、EMDサービスセンタ302に登録処理 を行い、グローバルユニークな識別子SP_IDを得ている。

[0315]

また、サービスプロバイダ310は、EMDサービスセンタ302にプライスタグデー タ312を登録して権威化してる。

[0316]

[EMDサービスセンタ302]

EMDサービスセンタ302は、前述したように、認証局 (CA: Certificate Authori ty)、鍵管理(Key Management)局および権利処理(Rights Clearing) 局としての役割を果 たす。

図87は、EMDサービスセンタ302の主な機能を示す図である。

図87に示すように、EMDサービスセンタ302は、主に、ライセンス鍵データをコ ンテンツプロバイダ301およびSAM305,~305,に供給する処理と、公開鍵証 明書データCERcr, CERsr, CERsami~CERsamaの発行処理と、キーファイルK Fの発行処理、利用履歴データ308に基づいた決済処理(利益分配処理)とを行う。

ここで、ライセンス鍵データの供給処理と、公開鍵証明書データСЕ R с г, СЕ R 5 АН 1 ~CERsanaの発行処理と、キーファイルKFの生成処理とは、第1実施形態のEMDサ ービスセンタ102と同じである。

[0317]

EMDサービスセンタ302は、EMDサービスセンタ102とは異なり、さらにサー ビスプロバイダ310の公開鍵証明書データCER。の発行処理を行う。

また、EMDサービスセンタ302は、利用履歴データ308に基づいて、SAM30 51~3054におけるコンテンツデータCの購入によって支払われた利益をコンテンツ プロバイダ301およびサービスプロバイダ310の関係者に分配する利益分配処理を行

ここで、利用履歴データ308の内容は、例えば図21に示される。

[0318]

また、EMDサービスセンタ302は、利用履歴データ308に基づいて、当該利用履 歴データ308を送信したSAM305.~305.のユーザの嗜好に応じたコンテンツ データCを選択するためのユーザ嗜好フィルタデータ903を生成し、ユーザ嗜好フィル タデータ903をSAM管理部149を介して、当該利用履歴データ308を送信したS AM3051~3054に送信する。

[0319]

[ユーザホームネットワーク303]

ユーザホームネットワーク303は、図82に示すように、ネットワーク機器3601 およびA/V機器360~~360、を有している。

ネットワーク機器360.は、CAモジュール311およびSAM305.を内蔵して いる。また、AV機器360.~360.は、それぞれSAM305』

~305、を内蔵している。 SAM3051~3054の相互間は、例えば、1394シリアルインタフェースバス などのバス191を介して接続されている。

なお、AV機器3602~3604は、ネットワーク通信機能を有していてもよいし、 ネットワーク通信機能を有しておらず、バス191を介してネットワーク機器360.の ネットワーク通信機能を利用してもよい。

また、ユーザホームネットワーク303は、ネットワーク機能を有していないAV機器 のみを有していてもよい。

[0320]

以下、ネットワーク機器360,について説明する。

図88は、ネットワーク機器360.の構成図である。

図88に示すように、ネットワーク機器360. は、通信モジュール162、CAモジ ュール311、復号モジュール905、SAM305₁ 、AV圧縮・伸長用SAM163 、操作部165、ダウンロードメモリ167、再生モジュール169、外部メモリ201

およびホストCPU810を有する。

図88において、図22と同一符号を付した構成要素は、第1実施形態で説明した同一 符号の構成要素と同じである。

[0321]

通信モジュール162は、サービスプロバイダ310との間の通信処理を行なう。

具体的には、通信モジュール162は、サービスプロバイダ310から衛星放送などで 受信したセキュアコンテナ304を復号モジュール905に出力する。また、通信モジュ ール162は、サービスプロバイダ310から電話回線などを介して受信したユーザ嗜好 フィルタデータ900をCAモジュール311に出力すると共に、CAモジュール311 から入力したSP用購入履歴データ309を電話回線などを介してサービスプロバイダ3 10に送信する。

[0322]

図89は、CAモジュール311および復号モジュール905の機能ブロック図である

図89に示すように、CAモジュール311は、相互認証部906、記憶部907、暗 号化・復号部908およびSP用購入履歴データ生成部909を有する。

相互認証部906は、CAモジュール311とサービスプロバイダ310との間で電話 回線を介してデータを送受信する際に、サービスプロバイダ310との間で相互認証を行 ってセッション鍵データKsesを生成し、これを暗号化・復号部908に出力する。

[0323]

記憶部907は、例えば、サービスプロバイダ310とユーザとの間で契約が成立した 後に、サービスプロバイダ310からICカード912などを用いてオフラインで供給さ れたマスタ鍵データK、を記憶する。

[0324]

暗号化・復号部908は、復号モジュール905の復号部910からそれぞれ暗号化さ れたスクランブル鍵データ Kscr およびワーク鍵データ Kr を入力し、記憶部 9 0 7 から 読み出したマスタ鍵データ Kw を用いてワーク鍵データ Kw を復号する。そして、暗号化 ·復号部908は、当該復号したワーク鍵データKw

を用いてスクランブル鍵データ Kscr を復号し、当該復号したスクランブル鍵データ Ksc 。を復号部910に出力する。

また、暗号化・復号部908は、電話回線などを介して通信モジュール162がサービ スプロバイダ310から受信したユーザ嗜好フィルタデータ900を、相互認証部906 からのセッション鍵データ Kses を用いて復号して復号モジュール905のセキュアコン テナ選択部911に出力する。

また、暗号化・復号部908は、SP用購入履歴データ生成部909から入力したSP 用購入履歴データ309を、相互認証部906からのセッション鍵データKses を用いて 復号して通信モジュール162を介してサービスプロバイダ310に送信する。

[0325]

SP用購入履歴データ生成部909は、図88に示す購入・利用形態決定操作部165 を用いてユーザによるコンテンツデータCの購入操作に応じた操作信号S165、または SAM305、からの利用制御データ166に基づいて、サービスプロバイダ310に固 有のコンテンツデータCの購入履歴を示すSP用購入履歴データ309を生成し、これを 暗号化・復号部908に出力する。

SP用購入履歴データ309は、例えば、サービスプロバイダ310が配信サービスに 関してユーザから徴収したい情報、月々の基本料金(ネットワーク家賃)、契約(更新) 情報および購入履歴情報などを含む。

[0326]

なお、CAモジュール311は、サービスプロバイダ310が課金機能を有している場 合には、サービスプロバイダ310の課金データベース、顧客管理データベースおよびマ ーケティング情報データペースと通信を行う。この場合に、CAモジュール311は、コ

ンテンツデータの配信サービスについての課金データをサービスプロバイダ310に送信

復号モジュール905は、復号部910およびセキュアコンテナ選択部911を有する

復号部910は、通信モジュール162から、それぞれ暗号化されたセキュアコンテナ 304、スクランブル鍵データK_{scr} およびワーク鍵データK_w を入力する。

そして、復号部910は、暗号化されたスクランブル鍵データKscr およびワーク鍵デ -タK』をCAモジュール311の暗号化・復号部908に出力し、暗号化・復号部90 8から復号されたスクランブル鍵データKscr を入力する。

そして、復号部910は、暗号化されたセキュアコンテナ304を、スクランブル鍵デ -タKscr を用いて復号した後に、セキュアコンテナ選択部911に出力する。

[0328]

なお、セキュアコンテナ304が、MPEG2 Transport Stream 方式でサービスプロバイ ダ310から送信される場合には、例えば、復号部910は、TS Packet 内のECM(Ent itlement Control Message) からスクランブル鍵データKsck

を取り出し、EMM (Entitlement Management Message)からワーク鍵データ K w を取り出す。

ECMには、その他に、例えば、チャンネル毎の番組属性情報などが含まれている。ま た、EMMは、その他に、ユーザ(視聴者)毎に異なる個別試聴契約情報などが含まれて いる。

[0329]

セキュアコンテナ選択部911は、復号部910から入力したセキュアコンテナ304 を、CAモジュール311から入力したユーザ嗜好フィルタデータ900を用いてフィル タリング処理して、ユーザの嗜好に応じたセキュアコンテナ304を選択してSAM30 5, に出力する。

[0330]

次に、SAM3051について説明する。

なお、SAM305、は、サービスプロバイダ310についての署名検証処理を行なう など、コンテンツプロバイダ301に加えてサービスプロバイダ310に関しての処理を 行う点を除いて、図22~図72などを用いて前述した第1実施形態のSAM105,と 基本的に行なう機能および構造を有している。

SAM305.~305、は、コンテンツ単位の課金処理を行うモジュールであり、E している。 MDサービスセンタ302との間で通信を行う。

[0331]

また、図63に示す構成はユーザホームネットワーク303内の機器においても適用可 能である。また、図68~図79を用いて説明した権利処理用のSAM、メディアSAM 133、AV圧縮・伸長用SAM163およびメディア・ドラブSAM260の構成は、 ユーザホームネットワーク303内の機器で用いられる各種のSAMにも適用される。

また、SAM305,~305,は、SAM305,と基本的に同じ機能を有

[0332]

以下、SAM305.の機能について詳細に説明する。

図90は、SAM305,の機能の構成図である。

なお、図90には、サービスプロバイダ310からセキュアコンテナ304を入力する 際の処理に関連するデータの流れが示されている。

図90に示すように、SAM305,は、相互認証部170、暗号化・復号部171, 172,173、ダウンロードメモリ管理部182、AV圧縮・伸長用SAM管理部18 4、EMDサービスセンタ管理部185、利用監視部186、SAM管理部190、記憶 部192、メディアSAM管理部197、作業用メモリ200、サービスプロバイダ管理 部580、課金処理部587、署名処理部589、外部メモリ管理部811およびCPU 1100を有する。

なお、図90に示すSAM305,の所定の機能は、SAM105,の場合と同様に、 CPUにおいて秘密プログラムを実行することによって実現される。

図90において、図30等と同じ符号を付した機能ブロックは、第1実施形態で説明し た同一符号の機能プロックと同じである。

[0333]

また、図88に示す外部メモリ201には、第1実施形態で説明した処理および後述す る処理を経て、利用履歴データ308およびSAM登録リストが記憶される。

また、作業用メモリ200には、図91に示すように、コンテンツ鍵データKc、権利 書データ (UCP) 106、記憶部192のロック鍵データKL。。 、コンテンツプロバイ ダ301の公開鍵証明書データCERce、サービスプロバイダ310の公開鍵証明書デー タCER_{sp}、利用制御データ (UCS) 366、SAMプログラム・ダウンロード・コン テナSDC1~SDC3およびプライスタグデータ312などが記憶される。

[0334]

以下、SAM305、の機能ブロックのうち、図90において新たに符号を付した機能 ブロックについて説明する。

署名処理部589は、記憶部192あるいは作業用メモリ200から読み出したEMD サービスセンタ302の公開鍵データ $K_{\text{ESC},P}$ 、コンテンツプロバイダ301の公開鍵デ ータ K cp.p およびサービスプロバイダ 3 1 0 の公開鍵データ K sp.p を用いて、セキュアコ ンテナ304内の署名データの検証を行なう。

[0335]

課金処理部587は、図92に示すように、ユーザによる購入形態決定操作に応じた内 部割り込みS810をCPU1100がホストCPU810から受けると、CPU110 0からの制御によって、作業用メモリ200から読み出されたプライスタグデータ312 に基づいて、ユーザによるコンテンツの購入・利用形態に応じた課金処理を行う。

なお、プライスタグデータ312は、ユーザがコンテンツデータの購入形態等を決定す る際に、所定の出力手段を介してSAM305.の外部に出力され、コンテンツデータの 販売価格をユーザに表示等するために用いられる。

課金処理部587による課金処理は、利用監視部186の監視の下、権利書データ10 6が示す使用許諾条件などの権利内容および利用制御データ166に基づいて行われる。 すなわち、ユーザは、当該権利内容などに従った範囲内でコンテンツの購入および利用を 行うことができる。

[0336]

また、課金処理部587は、課金処理において、利用履歴データ308を生成あるいは 更新し、これを外部メモリ管理部811を介して外部メモリ201に書き込む。

ここで、利用履歴データ308は、第1実施形態の利用履歴データ108と同様に、E MDサービスセンタ302において、セキュアコンテナ304に関連したラインセンス料 の支払いを決定する際に用いられる。

[0.337]

また、課金処理部587は、ユーザによる購入形態決定操作に応じたCPU1100の 制御に基づいて、ユーザによるコンテンツの購入・利用形態を記述した利用制御 (UCS: U sage Control Status) データ166を生成し、これを作業用メモリ200に書き込む。

コンテンツの購入形態としては、例えば、購入者による再生や当該購入者の利用のため の複製に制限を加えない買い切りや、再生する度に課金を行なう再生課金などがある。

ここで、利用制御データ166は、ユーザがコンテンツの購入形態を決定したときに生 成され、以後、当該決定された購入形態で許諾された範囲内でユーザが当該コンテンツの 利用を行なうように制御するために用いられる。利用制御データ166には、コンテンツ のID、購入形態、買い切り価格、当該コンテンツの購入が行なわれたSAMのSAM__ ID, 購入を行なったユーザのUSER__IDなどが記述されている。

[0338]

なお、決定された購入形態が再生課金である場合には、例えば、SAM305、からサ ービスプロバイダ310に利用制御データ166をリアルタイムに送信し、サービスプロ バイダ310がEMDサービスセンタ302に、利用履歴データ308をSAM105. に取りに行くことを指示する。

また、決定された購入形態が買い切りである場合には、例えば、利用制御データ166 が、サービスプロバイダ310およびEMDサービスセンタ302にリアルタイムに送信 される。

[0339]

また、SAM305」では、図90に示すように、EMDサービスセンタ管理部185 を介してEMDサービスセンタ302から受信したユーザ嗜好フィルタデータ903が、 サービスプロバイダ管理部580に出力される。そして、サービスプロバイダ管理部58 0において、図88に示す復号モジュール905から入力したセキュアコンテナ304の うち、ユーザ嗜好フィルタデータ903に基づいてフィルタリングされてユーザの嗜好に 応じたセキュアコンテナ304が選択され、当該選択されたセキュアコンテナ304がダ ウンロードメモリ管理部182に出力される。これにより、SAM305,において、当 該SAM3051

のユーザが契約している全てのサービスプロバイダ310を対象として、当該ユーザによ るコンテンツデータCの購入状況から得られた当該ユーザの嗜好に基づいたコンテンツデ - 夕 C の選択処理が可能になる。

[0340]

以下、SAM305,内での処理の流れを説明する。

<ライセンス鍵データの受信時の処理>

EMDサービスセンタ302から受信したライセンス鍵データKD1~KD3 を記憶部192に格納する際のSAM3051内での処理の流れは、図35を用いて前述 した第1実施形態のSAM1051 の場合と同様である。

[0341]

<セキュアコンテナ304をサービスプロバイダ310から入力した時の処理> 次に、セキュアコンテナ304をサービスプロバイダ310から入力する際のSAM3 051内での処理の流れを図93を参照しながら説明する。

なお、以下に示す例では、SAM105、において、セキュアコンテナ104を入力し たときに種々の署名データの検証を行う場合を例示するが、セキュアコンテナ104の入 力したときには当該署名データの検証を行わずに、購入・利用形態を決定するときに当該 署名データの検証を行うようにしてもよい。

[0342]

ステップS93-0:図90に示すSAM305,のCPU1100は、ホストCPU 810から、セキュアコンテナの入力処理を行うことを指示する内部割り込みS810を 受ける。

ステップS93-1:図90に示すSAM305,の相互認証部170とサービスプロ バイダ310との間で相互認証を行なう。

ステップ-S-9 3 - 2 : S A M-3 0 5 。の相互認証部 1 7 0 とダウンロードメモリ 1 6 7 のメディアSAM167aとの間で相互認証を行なう。

[0343]

ステップS93-3:サービスプロバイダ310から受信したセキュアコンテナ304 を、ダウンロードメモリ167に書き込む。

このとき、ステップS93-2で得られたセッション鍵データを用いて、相互認証部1 70におけるセキュアコンテナ304の暗号化と、メディアSAM167aにおけるセキ ュアコンテナ304の復号とを行なう。

ステップS93-4:SAM305,は、ステップS93-1で得られたセッション鍵 データを用いて、セキュアコンテナ304の復号を行なう。

[0344]

ステップS93-5:署名処理部589は、図84 (D) に示す署名データSIG_{61. E} scの検証を行なった後に、図84(D)に示す公開鍵証明書データCERsp内に格納され たサービスプロバイダ310の公開鍵データKsp.pを用いて、署名データSIG62.sp, SIG63.5P, SIG64.5P の正当性を検証する。

このとき、署名データSIG_{62.5}p が正当であると検証されたときに、コンテンツファ イルCFの送信者の正当性が確認される。署名データSIG63.50 が正当であると検証さ れたときに、キーファイルKFの送信者の正当性が確認される。署名データSIG64.50 が正当であると検証されたときに、プライスタグデータ312の作成者および送信者の正 当性が確認される。

[0345]

ステップS93-6:署名処理部589は、図84 (D) に示す署名データSIG1.Es cの検証を行なった後に、図84(C)に示す公開鍵証明書データCERcp内に格納され たコンテンツプロバイダ301の公開鍵データКсг. гを用いて、署名データSIG。.сг, SIGフ.сρの正当性を検証する。

このとき、署名データSIG。coが正当であると検証されたときに、コンテンツファイ ルCFの作成者および送信者の正当性が確認される。

また、署名データSIG, .c, が正当であると検証されたときに、キーファイルKFの送 信者の正当性が確認される。

[0346]

ステップS93-7:署名処理部589は、記憶部192から読み出した公開鍵データ Kesc., を用いて、図84(B)に示すキーファイルKF内の署名データSIGĸi.escの 正当性、すなわちキーファイルKFの作成者の正当性およびキーファイルKFがEMDサ ービスセンタ102に登録されているか否かの検証を行う。

[0347]

ステップS93-8:暗号化・復号部172は、記憶部192から読み出した対応する 期間のライセンス鍵データKD,~KD,を用いて、図84(B)に示すキーファイルK F内のコンテンツ鍵データKc、権利書データ106およびSAMプログラム・ダウンロ ード・コンテナSDC、~SDC、を復号し、これらを作業用メモリ200に書き込む。

[0.3.4.8]

ステップS93-9:CPU1100は、上述したセキュアコンテナの入力処理が適切 に行われたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述したセキュアコンテナの入力処理が適切に行われたか否 かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリング によって当該フラグを読んでもよい。

[0349]

<ダウンロードしたセキュアコンテナの購入形態決定処理>

ダウンロードしたセキュアコンテナの購入形態決定処理は、基本的に、第1実施形態に おいて、図38を用いて前述したSAM105,の場合と同じである。

当該購入形態決定処理により、後述する図97(C)に示すキーファイルKF、が作業 用メモリ200およびダウンロードメモリ管理部182を介してダウンロードメモリ16 7に記憶される。

[0350]

<コンテンツデータの再生処理>

ダウンロードメモリ167に記憶されている購入形態が既に決定されたコンテンツデー タCの再生処理は、基本的に、第1実施形態において、図40を用いて説明したSAM1 05,の処理と同じである。

[.0.351]

<一の機器の利用制御データ(USC)166を使用して他の機器で再購入を行う場合 の処理>

先ず、図94に示すように、例えば、ネットワーク機器360, のダウンロードメモリ 167にダウンロードされたコンテンツファイルCFの購入形態を前述したように決定し た後に、当該コンテンツファイルCFを格納した新たなセキュアコンテナ304xを生成 し、バス191を介して、AV機器360、のSAM305、にセキュアコンテナ304 xを転送するまでのSAM105、内での処理の流れを図95および図96を参照しなが ら説明する。

[0352]

図96は、当該処理のフローチャートである。

図96に示す処理を行う前提として、前述した購入処理によって、SAM305,の作 業用メモリ200には図97 (C) に示すキーファイルKF, およびそのハッシュ値Hx₁ が記憶されている。

ステップS96-1:ユーザは図88および図94に示すに操作部165を操作し、購 -入形態を既に決定したセキュアコンテナをSAM305』に転送することを示す内部割り 込みS810がホストCPU810から図95に示すCPU1100に出される。

課金処理部587は、CPU1100の制御に基づいて、決定された購入形態に応じて 、外部メモリ201に記憶されている利用履歴データ308を更新する。

[0353]

ステップS96-2:SAM305,は、第1実施形態で前述したSAM登録リストを 検証し、セキュアコンテナの転送先のSAM3052 が正規に登録されているSAMであ るか否かを検証し、正規に登録されていると判断した場合にステップS96-3以降の処 理を行う。

また、SAM105,は、SAM105,がホームネットワーク内のSAMであるか否 かの検証も行う。

[0354]

ステップS96-3:相互認証部170は、SAM305、との間で相互認証を行って 得たセッション鍵データKses を共有する。

[0355]

ステップS96-4:SAM管理部190は、ダウンロードメモリ211から図84(A) に示すコンテンツファイルCFおよび署名データSIG_{6.cp}, SIG_{62.sp} を読み出 し、これについてのSAM105₁ の秘密鍵データ K_{SAM1}を用いた署名データSIG41.5 AN1 を署名処理部189に作成させる。

[0356]

ステップS96-5:SAM管理部190は、ダウンロードメモリ211から図84(B) に示すキーファイルKFおよび署名データSIG7.cr, SIG63.sr を読み出し、こ れについてのSAM305』の秘密鍵データKsan1を用いた署名データSIG42.san1 を 署名処理部589に作成させる。

[0357]

ステップS96-6:SAM管理部190は、図97に示すセキュアコンテナ304x を作成する。

ステップS96-7:暗号化・復号部171において、ステップS96-3で得たセッ ション鍵データ K-ses を用いて、図97に示すセキュアコンテナ304xが暗号化される

[0358]

ステップS96-8:SAM管理部190は、セキュアコンテナ304xを図94に示 すAV機器3602のSAM3052に出力する。

このとき、SAM305、とSAM305、との間の相互認証と並行して、IEEE1 394シリアルバスであるバス191の相互認証が行われる。

[.0 3 5 9]

ステップS96-9:CPU1100は、上述したセキュアコンテナの転送処理が適切 に行われたか否かを、外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述したセキュアコンテナの転送処理が適切に行われたか否 かを示すSAMステータスレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリング によって当該フラグを読んでもよい。

[0360]

以下、図94に示すように、SAM305、から入力した図97に示すセキュアコンテ ナ304xを、RAM型などの記録媒体(メディア)1304 に書き込む際のSAM30 5、内での処理の流れを図98、図99および図100を参照して説明する。

図99および図100は、当該処理を示すフローチャートである。

ここで、RAM型の記録媒体130,は、例えば、セキュアでないRAM領域134、 メディアSAM133およびセキュアRAM領域132を有している。

[0361]

ステップS99-0:図98に示すSAM305zのCPU1100は、ホストCPU 810から、入力したセキュアコンテナを購入形態を決定した後に記録媒体に記録するこ とを指示する内部割り込みS810を受ける。

ステップS99-1:SAM305,は、SAM登録リストを検証し、セキュアコンテ ナの転送元のSAM305.が正規に登録されているSAMであるか否かを検証し、正規 に登録されていると判断した場合にステップS99-2以降の処理を行う。

また、SAM305~は、SAM305.がホームネットワーク内のSAMであるか否 かの検証も行う。

ステップS99-2:前述したステップS99-4-2に対応する処理として、SAM 305 は、SAM305 との間で相互認証を行って得たセッション鍵データ K_{SES} を 共有する。

ステップS99-3:SAM305,のSAM管理部190は、図94に示すように、 ネットワーク機器3601のSAM3051からセキュアコンテナ304xを入力する。 ステップS99-4:暗号化・復号部171は、ステップS99-2で共有したセッシ ョン鍵データKses を用いて、SAM管理部190を介して入力したセキュアコンテナ3 04xを復号する。

[0364]

ステップS99-5:セッション鍵データKses を用いて復号されたセキュアコンテナ 304x内のコンテンツファイルCFが、図94に示すメディア・ドラブSAM260に おけるセクタライズ (Sectorize)、セクタヘッダの付加処理、スクランブル処理、ECC・ エンコード処理、変調処理および同期処理を経て、RAM型の記録媒体1304 のRAM 領域134に記録される。

[0365]

ステップS99-6:セッション鍵データKses を用いて復号されたセキュアコンテナ 304x内の署名データSIG_{6.CP}, SIG_{62.SP}, SIG_{41.SAN1} と、キーファイルK Fおよびその署名データSIG7.cp,, SIG63.sp, SIG42.sam1 と、キーファイル KF_1 およびそのハッシュ値 H_{κ_1} と、公開鍵署名データ CER_{s_p} およびその署名データSIG_{61, ESC}と、公開鍵署名データCER_c,およびその署名データSIG_{1, ESC}と、公開鍵 署名データCER5 A H 1 およびその署名データSIG22. ESCとが、作業用メモリ200に書 き込まれる。

ステップS99-7:署名処理部589において、作業用メモリ200から読み出され た署名データSIG_{61.ESC}, SIG_{1.ESC}, SIG_{22,ESC}が、記憶部192から読み出し た公開鍵データKesc., を用いて検証され、公開鍵証明書データCERs, CERc, C ERSANIの正当性が確認される。

そして、署名処理部589において、公開鍵証明書データCER。に格納された公開鍵 データKcr.rを用いて、署名データSIG६.crの正当性が検証され、コンテンツファイル CFの作成者の正当性が確認される。署名処理部589において、公開鍵証明書データC ERs,に格納された公開鍵データKs,,を用いて、署名データSIG。2,c, の正当性が検 証され、コンテンツファイルCFの送信者の正当性が確認される。また、署名処理部18 9において、公開鍵証明書データCER_{SAN1}に格納された公開鍵データK_{SAN1.P}を用いて 、署名データSIG41.5411 の正当性が検証され、コンテンツファイルCFの送信者の正 当性が確認される。

ステップS99-8:署名処理部589において、公開鍵証明書データCER。。, CE R_{sp}, CER_{sam1}に格納された公開鍵データK_{cp.p}, K_{sp.p}, K_{sam1.p}を用いて、作業用 メモリ200に記憶されている署名データSIG_{7.CP}, SIG_{63.SP} , SIG_{42.SAN1} の 正当性を検証する。そして、署名データSIG_{7.CP}, SIG_{63.SP}, SIG_{42.SAM1} が正 当であると検証されたときに、キーファイルKFの送信者の正当性が確認される。

ステップS99-9:署名処理部589において、記憶部192から読み出した公開鍵 データK esc. p を用いて、図97(B)のキーファイルKFに格納されが署名データSI $G_{\kappa_1, Esc}$ の検証が行われる。そして、署名データSI $G_{\kappa_1, Esc}$ が正当であると検証された ときに、キーファイルKFの作成者の正当性が確認される。

[0369]

ステップS99-10:署名処理部189は、ハッシュ値Hκ1の正当性を検証し、キー ファイルKF」の作成者および送信者の正当性を確認する。

なお、当該例では、キーファイルKF₁の作成者と送信元とが同じ場合を述べたが、キ ーファイルKF,の作成者と送信元とが異なる場合には、キーファイルKF, に対 して作 成者の署名データと送信者と署名データとが作成され、署名処理部189において、双方 の署名データの正当性が検証される。

[0370]

ステップS99-11:利用監視部186は、ステップS99-10で復号されたキー ファイルKF,に格納された利用制御データ166を用いて、以後のコンテンツデータC の購入・利用形態を制御する。

[0371]

ステップS99-12:ユーザは、購入・利用形態決定操作部165を操作して購入形 態を決定し、当該操作に応じた操作信号S165が、課金処理部587に出力される。

ステップS99-13:課金処理部587は、操作信号S165に基づいて、外部メモ リ201に記憶されている利用履歴データ308を更新する。

また、課金処理部587は、コンテンツデータの購入形態が決定される度に、当該決定 された購入形態に応じて利用制御データ166を更新する。

[0372] ステップS99-14:暗号化・復号部173は、記憶部192から読み出した記録用 鍵データKstr 、メディア鍵データKmeo および購入者鍵データKpin

を順に用いて、ステップS99-12で生成された利用制御データ166を暗号化してメ ディア・ドライブSAM管理部855に出力する。

ステップS99-15:メディア・ドライブSAM管理部855は、新たな利用制御デ ータ166を格納したキーファイルKF,を、セクタライズ処理、セクタヘッダの付加処 理、スクランブル処理、ECCエンコード処理、変調処理および同期処理を経て、RAM 型の記録媒体130、のセキュアRAM領域132に記録する。

ステップS99-16:キーファイルKFが作業用メモリ200から読み出され、メデ ィア・ドライブSAM管理部855を介して、図94に示すメディア・ドラブSAM26 OによってRAM型の記録媒体130↓のセキュアRAM領域132に書き込まれる。

[0373]

ステップS99-17:CPU1100は、上述した処理が適切に行われたか否かを、 外部割り込みでホストCPU810に通知する。

なお、CPU1100は、上述した処理が適切に行われたか否かを示すSAMステータ スレジスタのフラグを設定し、ホストCPU810がポーリングによって当該フラグを読 んでもよい。

[0374]

なお、SAM305,におけるROM型の記録媒体のコンテンツデータの購入形態決定 処理、ROM型の記録媒体のコンテンツデータの購入形態を決定した後にRAM型の記録 媒体に書き込む場合の処理は、サービスプロバイダ310において秘密鍵データKsp.pを 用いて付けられた署名データSIGsrの検証処理を行う点を除いて、前述した第1実施形 態のSAM105、における処理と同じである。

また、SAM305,の実現方法も、前述した第1実施形態で説明したSAM105, の実現方法と同じである。

また、ユーザホームネットワーク303に用いられる機器においても、第1実施形態で 説明した図63に示す構成は同様に適用される。また、この場合に、SAM305,、A V圧縮・伸長用SAM163、メディア・ドラプSAM260およびメディアSAM13 3の回路モジュールとして、図64~図79を用いて説明した構成が同様に適用される。 また、図62を用いて説明したセキュア機能も、コンテンツプロバイダ101がサービ スプロバイダ310に置き換える点を除いて、EMDシステム300でも同様に適用され

[0375]

以下、ユーザホームネットワーク303における各種の機器の接続形態等を再び説明す

図101は、ユーザホームネットワーク303における機器の接続形態の一例を説明す るための図である。

ここでは、図101に示すように、ユーザホームネットワーク303内でネットワーク 機器3601, AV機器3602, 360, がIEEE1394シリアルバス191を介 して接続されている場合を説明する。

ネットワーク機器3601 は、外部メモリ201、SAM3051 、CAモジュール3 11、AV圧縮・伸長用SAM163およびダウンロードメモリ167を有する。

CAモジュール311は、公衆回線などのネットワークを介して、サービスプロバイダ 310と通信を行う。

また、SAM305、は、公衆回線などのネットワークを介して、EMDサービスセン タ302と通信を行う。

ダウンロードメモリ167としては、メディアSAM167aを備えたメモリスティッ ク、あるいはHDDなどが用いられる。ダウンロードメモリ167には、サービスプロバ イダ310からダウンロードしたセキュアコンテナ304などが記憶される。

各機器には、ATRAC3やMPEGなどの各種の圧縮・伸長方式にそれぞれ対応した 複数のAV圧縮・伸長用SAM163が内蔵されている。

SAM305、は、接触方式あるいは非接触方式のICカード1141と通信を行うこ とが可能である。ICカード1141は、ユーザIDなどの各種のデータが記憶しており 、SAM305,においてユーザ認証を行う場合などに用いられる。

- [-0 3-7 6-]

AV機器360。は、例えば、ストレージ機器であり、SAM305,と305。との 間で所定の処理を経て、IEEE1394シリアルバス191を介してネットワーク機器 360、から入力したセキュアコンテナを記録媒体130に記録する。

また、AV機器36.03も同様に、例えば、ストレージ機器であり、SAM3052と 305, との間で所定の処理を経て、IEEE1394シリアルバス191を介してAV 機器360。から入力したセキュアコンテナを記録媒体130に記録する。

[.0 3 7 7]

なお、図101に示す例では、記録媒体130にメディアSAM133が搭載されてい る場合を例示したが、例えば、記録媒体130のメディアSAM133が搭載されていな い場合には、図101に点線で示したように、メディア・ドラブSAM260を用いて、 SAM3052,3053との間の認証が行われる。

[0378]

次に、図82に示すEMDシステム300の全体動作について説明する。

図102および図103は、EMDシステム300の全体動作のフローチャートである

ここでは、サービスプロバイダ310からユーザホームネットワーク303にオンライ ンでセキュアコンテナ304を送信する場合を例示して説明する。

なお、以下に示す処理の前提として、EMDサービスセンタ302へのコンテンツプロ バイダ301、サービスプロバイダ310およびSAM305,~305↓の登録は既に 終了しているものとする。

[0379]

ステップS21:EMDサービスセンタ302は、コンテンツプロバイダ301の公開 鍵データKcr.,の公開鍵証明書CERcrを、自らの署名データSIG1. Esc と共にコンテ ンツプロバイダ301に送信する。

また、EMDサービスセンタ302は、コンテンツプロバイダ301の公開鍵データK sp.pの公開鍵証明書CERspを、自らの署名データSIG 61.EScと共にサービスプロバイ ダ310に送信する。

また、EMDサービスセンタ302は、各々有効期限が1カ月の3カ月分のライセンス 鍵データKD1~KD3をユーザホームネットワーク303のSAM3051~3054 に送信する。

[0380]

ステップS22:コンテンツプロバイダ301は、相互認証を行った後に、権利書デー タ106およびコンテンツ鍵データKcをEMDサービスセンタ302に登録して権威化

また、EMDサービスセンタ302は、図3(B)に示す6カ月分のキーファイルKF を作成し、これをコンテンツプロバイダ301に送信する。

[0381]

ステップS23:コンテンツプロバイダ301は、図3(A),(B)に示すコンテン ツファイルCFおよびその署名データSIG६、ҫҫと、キーファイルKFおよびその署名デ ータSIG,,,,,とを作成し、これらと図3(C)に示す公開鍵証明書データCER,,,およ びその署名データSIG1.Esc とを格納したセキュアコンテナ104を、オンラインおよ び/またはオフラインで、サービスプロバイダ310に提供する。

[0382]

ステップS24:サービスプロバイダ310は、図3(C)に示す署名データSIG1. ESC を検証した後に、公開鍵証明書データCERcrに格納された公開鍵データKcr.rを用 いて、図3 (A), (B) に示す署名データSIG。c,およびSIG.c,を検証して、セ キュアコンテナ104が正当なコンテンツプロバイダ301から送信されたものであるか を確認する。

[0383]

ステップ \$ 2.5: サービスプロバイダ 3 1 0 は、プライスタグデータ 3 1 2 およびその 署名データSIG64.50 を作成し、これらを格納したを格納した図87に示すセキュアコ ンテナ304を作成する。

[0384]

ステップS26:サービスプロバイダ310は、プライスタグデータ312をEMDサ - ビスセンタ302に登録して権威化する。

[0385]

ステップS27:サービスプロバイダ310は、例えば、ユーザホームネットワーク3 03のCAモジュール311からの要求に応じて、ステップS25で作成したセキュアコ ンテナ304を、オンラインあるいはオフラインで、図89に示すネットワーク機器36

0, の復号モジュール905に送信する。

[0386]

ステップS28:CAモジュール311は、SP用購入履歴データ309を作成し、こ れを所定のタイミングで、サービスプロバイダ310に送信する。

[0387]

ステップS29:SAM305₁~305₄のいずれかにおいて、図84(D)に示す 署名データSIG_{61.Esc}を検証した後に、公開鍵証明書データCER₅,に格納された公開 鍵データKsp.pを用いて、図84(A), (B), (C)に示す署名データSIG62.sp , SIG_{63.5P} , SIG_{64.5P} を検証して、セキュアコンテナ304内の所定のデータが 正当なサービスプロバイダ310において作成および送信されたか否かを確認する。

[0388]

ステップS30:SAM305₁ ~305₄ のいずれかにおいて、図84(D)に示す 署名データSIG1. ESC を検証した後に、公開鍵証明書データCERcp に格納された公開 鍵データKcr.,を用いて、図84(A), (B), (C)に示す署名データSIG6.sr, SIG_{7,5}を検証して、セキュアコンテナ304内のコンテンツファイルCFが正当なコ ンテンツプロバイダ301において作成されたか否かと、キーファイルKFが正当なコン テンツプロバイダ301から送信されたか否かを確認する。

また、SAM3051~3054のいずれかにおいて、公開鍵データKesc.p を用いて、図84(B)に示すキーファイルKF内の署名データSIGĸ1.εscの正当性を 検証することで、キーファイルKFが正当なEMDサービスセンタ302によって作成さ れたか否かを確認する。

[0389]

ステップS31:ユーザが図88に示す操作部165を操作してコンテンツの購入・利 用形態を決定する。

[0390]

ステップS32:ステップS31においてホストCPU810からSAM305,~3 054に出された内部割り込みS810に基づいて、SAM3051~3054において 、セキュアコンテナ304の利用履歴(Usage Log) データ308が生成される。

SAM305, ~305, からEMDサービスセンタ302に、利用履歴データ308 およびその署名データSIG205,5AN1が送信される。

また、購入形態が決定される度にリアルタイムに、SAM3051~3054 からEMDサービスセンタ302に利用制御状態データ166が送信される。

[0391]

ステップS33:EMDサービスセンタ302は、利用履歴データ308に基づいて、 コンテンツプロバイダ301およびサービスプロバイダ310の各々について、課金内容 を決定(計算)し、その結果に基づいて、決済請求権データ152c, 152sを作成す る。

[0392]

ステップS34: EMDサービスセンタ302は、ペイメントゲートウェイ90を介し て決済機関91に、決済請求権データ152c,152sを自らの署名データと共に送信 し、これにより、ユーザホームネットワーク303のユーザが決済機関91に支払った金 銭が、コンテンツプロバイダ301およびサービスプロバイダ310の所有者に分配され る。

[0393]

以上説明したように、EMDシステム300では、図3に示すフォーマットのセキュア コンテナ104をコンテンツプロバイダ301からサービスプロバイダ310に配給し、 セキュアコンテナ104内のコンテンツファイルCFおよびキーファイルKFをそのまま 格納したセキュアコンテナ304をサービスプロバイダ310からユーザホームネットワ ーク303に配給し、キーファイルKFについての処理をSAM305,~305,内で 行う。

また、キーファイルKFに格納されたコンテンツ鍵データKcおよび権利書データ10 6は、配信鍵データ $KD_1 \sim KD_3$ を用いて暗号化されており、配信鍵データ $KD_1 \sim K$ D₃ を保持しているSAM305 ~305 内でのみ復号される。そして、SAM30 51~305。では、耐タンパ性を有するモジュールであり、権利書データ106に記述 されたコンテンツデータCの取り扱い内容に基づいて、コンテンツデータCの購入形態お よび利用形態が決定される。

[0394]

従って、EMDシステム 3 0 0 によれば、ユーザホームネットワーク 3 0 3 におけるコ ンテンツデータCの購入および利用を、サービスプロバイダ310における処理とは無関 係に、コンテンツプロバイダ301の関係者が作成した権利書データ106の内容に基づ いて確実に行わせることができる。すなわち、EMDシステム300によれば、権利書デ - タ106をサービスプロバイダ310が管理できないようできる。

そのため、EMDシステム300によれば、異系列の複数のサービスプロバイダ310 を介してユーザホームネットワーク303にコンテンツデータCが配給された場合でも、 ユーザホームネットワーク303のSAMにおける当該コンテンツデータCについての権 利処理を、コンテンツプロバイダ301が作成した共通の権利書データ106に基づいて 行わせることができる。

[0395]

また、EMDシステム300では、セキュアコンテナ104,304内の各ファイルお よびデータについて、それらの作成者および送信者の正当性を示す署名データを格納して いることから、サービスプロバイダ310およびSAM305.~305。において、そ れらの作成者および送信者の正当性、並びにそれらが改竄されていないか否かなどを確認 できる。その結果、コンテンツデータCの不正利用を効果的に回避できる。

[0396]

また、EMDシステム300では、サービスプロバイダ310からユーザホームネット ワーク303へのコンテンツデータCの配給を、オンラインおよびオフラインの何れの場 合でもセキュアコンテナ304を用いて行うことで、双方の場合において、SAM305 1 ~3054におけるコンテンツデータCの権利処理を共通化できる。

[0397]

また、EMDシステム300では、ユーザホームネットワーク303内のネットワーク 機器360.およびAV機器360.~360.においてコンテンツデータCを購入、利 用、記録および転送する際に、常に権利書データ106に基づいて処理を行うことで、共 通の権利処理ルールを採用できる。

例えば、図104に示すように、コンテンツプロバイダ301が提供したコンテンツデ ータCを、サービスプロバイダ310からユーザホームネットワーク303に、パッケー ジ流通、デジタル放送、インターネット、専用線、デジタルラジオおよびモバイル通信な どの何れの手法(経路)で配信(配給)した場合でも、ユーザホームネットワーク303 ,303aのSAMにおいて、コンテンツプロバイダ301が作成した権利書データ10 6に基づいて、共通の権利処理ルールが採用される。

[0398]

また、EMDシステム300によれば、EMDサービスセンタ302が、認証機能、鍵 データ管理機能および権利処理 (利益分配) 機能を有することから、コンテンツの利用に 伴ってユーザが支払った金額が、コンテンツプロバイダ301およびEMDサービスセン タ302の所有者に、予め決められた比率に従って確実に分配される。

また、EMDシステム300によれば、同じコンテンツプロバイダ301が供給した同 じコンテンツファイルCFについての権利書データ106は、サービスプロバイダ310 のサービス形態とは無関係に、そのままSAM305,~305,に供給される。従って 、SAM305,~305,において、権利書データ106に基づいて、コンテンツプロ バイダ301の意向通りに、コンテンツファイルCFの利用を行わせることができる。

すなわち、EMDシステム300によれば、コンテンツを用いたサービスおよびユーザ

によるコンテンツの利用が行われる際に、従来のように監査組織725に頼ることなく、 技術的な手段によって、コンテンツプロバイダ301の所有者の権利および利益を確実に 守ることができる。

[0399]

以下、上述した第2実施形態のEMDシステム300で採用するセキュアコンテナなど の配送プロトコルについて説明する。

図105に示すように、コンテンツプロバイダ301において作成されたセキュアコン テナ104は、インターネット (TCP/IP) あるいは専用線 (ATM Cell) な どのコンテンツプロバイダ用配送プロトコルを用いてサービスプロバイダ310に提供さ れる。

また、サービスプロバイダ310は、セキュアコンテナ104を用いて作成したセキュ アコンテナ304を、デジタル放送(MPEG-TS上のXML/SMIL)、インター ネット(TCP/IP上のXML/SMIL)あるいはパッケージ流通(記録媒体)など のサービスプロバイダ用配送プロトコルを用いてユーザホームネットワーク303に配給 する。

また、ユーザホームネットワーク303,303a内、あるいはユーザホームネットワ ーク303と303aとの間において、SMA相互間で、セキュアコンテナが、家庭内E C(Electric Commerce) /配信サービス (1394シリアルバス・インターフェイス上の XML/SMIL)や記録媒体などを用いて転送される。

[0400]

本発明は上述した実施形態には限定されない。

例えば、上述した実施形態では、EMDサービスセンタ102,302において、キー ファイルKFを作成する場合を例示したが、コンテンツプロバイダ101,301におい てキーファイルKFを作成してもよい。

[0401]

【発明の効果】

以上説明したように、本発明のデータ処理装置によれば、コンテンツデータの取り扱い を示す権利書データに基づいたコンテンツデータの権利処理をセキュアな環境で行うこと ができる。

その結果、権利書データをコンテンツデータの提供に係わる者が作成すれば、コンテン ツデータに係わる利益を適切に保護することが可能になると共に、当該関係者による監査 の負担を軽減できる。

.【図面の簡単な説明】

【図1】

図1は、本発明の第1実施形態のEMDシステムの全体構成図である。

【図2】

図 2 は、本発明のセキュアコンテナの概念を説明するための図である。

【図3】

図3は、図1に示すコンテンツプロバイダからSAMに送信されるセキュアコンテナの フォーマットを説明するための図である。

図4は、図3に示すコンテンツファイルに含まれるデータを詳細に説明するための図で ある。

【図5】

図5は、図3に示すキーファイルに含まれるデータを詳細に説明するための図である。

図6は、図1に示すコンテンツプロバイダとEMDサービスセンタとの間で行われる登 録およびキーファイルの転送を説明するための図である。

図7は、コンテンツファイルに格納されるヘッダデータを説明するための図である。

【図8】

図8は、コンテンツIDを説明するための図である。

【図9】

図9は、セキュアコンテナのディレクトリ構造を説明するための図である。

【図10】

図10は、セキュアコンテナのハイパーリンク構造を説明するための図である。

【図11】

図11は、本実施形態で用いられるROM型の記録媒体の第1の例を説明するための図 である。

【図12】

図12は、本実施形態で用いられるROM型の記録媒体の第2の例を説明するための図

【図13】

図13は、本実施形態で用いられるROM型の記録媒体の第3の例を説明するための図 である。.

図14は、本実施形態で用いられるRAM型の記録媒体の第1の例を説明するための図 である。

図15は、本実施形態で用いられるRAM型の記録媒体の第2の例を説明するための図 である。

図16は、本実施形態で用いられるRAM型の記録媒体の第3の例を説明するための図 である。

【図17】

図17は、コンテンツプロバイダにおけるセキュアコンテナの作成処理の手順を示すフ ローチャートである。

【図18】

図18は、コンテンツプロバイダにおけるセキュアコンテナの作成処理の手順を示すフ ローチャートである。

【図19】

図19は、コンテンツプロバイダにおけるセキュアコンテナの作成処理の手順を示すフ ローチャートである。

【図20】

図20は、図1に示すEMDサービスセンタの機能を示す図である。

【図21】

図21は、図1に示す利用履歴データを説明するための図である。

【図22】

図22は、図1に示すユーザホームネットワーク内のネットワーク機器の構成図である

【図23】

図23は、図22に示すホストCPUとSAMとの関係を説明するための図である。 【図24】

図24は、SAMを実現するソフトウェア構成を説明するための図である。

【図25】 図25は、ホストCPUに出される外部割り込みを説明するための図である。 【図26】

図26は、ホストCPUが出す内部割り込みを説明するための図である。

【図27】 図27は、ホストCPUが出すファンクションコールを説明するための図である。 【図28】

図28は、SAMのCPOUの処理状態を説明するための図である。

【図29】

図29は、ホストCPUおよびSAMのメモリ空間を説明するための図である。

【図30】

図30は、図1に示すユーザホームネットワーク内のSAMの機能プロック図であり、 コンテンツプロバイダから受信したセキュアコンテナを復号するまでのデータの流れを示 す図である。

【図31】

図31は、図22に示す外部メモリに記憶されるデータを説明するための図である。

【図32】 図32は、作業用メモリに記憶されるデータを説明するための図である。

【図33】 図33は、図1に示すユーザホームネットワーク内のネットワーク機器のその他の構成 図である。

【図34】

図34は、図30に示す記憶部に記憶されるデータを説明するための図である。

【図35】

図35は、EMDサービスセンタからライセンス鍵データを受信する際のSAMの処理 を示すフローチャートである。

【図36】

図36は、セキュアコンテナを入力する際のSAMの処理を示すフローチャートである

【図37】

図37は、図1に示すユーザホームネットワーク内のSAMの機能ブロック図であり、 コンテンツデータを利用・購入する処理などに関連するデータの流れを示す図である。

【図38】

図38は、コンテンツデータの購入形態を決定する際のSAMの処理を示すフローチャ ートである。

·【図39】 図39は、購入形態が決定されたセキュアコンテナを説明するための図である。

【図40】

図40は、コンテンツデータを再生する際のSAMの処理を示すフローチャートである

【図41】

図41は、図22に示すネットワーク機器のダウンロードメモリにダウンロードされた 既に購入形態が決定されたコンテンツファイルを、AV機器のSAMに転送し、AV機器 において再購入を行う場合を説明するための図である。

【図42】

図42は、図41に示す場合における転送元のSAM内でのデータの流れを示す図であ

【図43】

図43は、図42に示す場合の処理を示すフローチャートである。

図44は、図41において転送されるセキュアコンテナのフォーマットを説明するため の図である。

【図45】

図45は、図41に示す場合において、転送先のSAMにおいて、入力したコンテンツ ファイルなどを、RAM型あるいはROM型の記録媒体(メディア)に書き込む際のデー タの流れを示す図である。

【図46】

図46は、図41に示す場合における転送先のSAMの処理を示すフローチャートであ る。

【図47】

図47は、図41に示す場合における転送先のSAMの処理を示すフローチャートであ る。

【図48】

図48は、図1に示すユーザホームネットワーク内のSAMにおける各種の購入形態を 説明するための図である。

【図49】

図49は、コンテンツの購入形態が未決定の図11に示すROM型の記録媒体をユーザ ホームネットワークがオフラインで配給を受けた場合に、AV機器において購入形態を決 定する場合を説明するための図である。

【図50】

図50は、図49に示す場合におけるAV機器のSAM内でのデータの流れを示す図で ある。

【図51】

図51は、図49に示す場合におけるSAMの処理のフローチャートである。

【図52】

図52は、ユーザホームネットワーク内のAV機器において購入形態が未決定のROM 型の記録媒体からセキュアコンテナを読み出して、これを他のAV機器に転送してRAM 型の記録媒体に書き込む際の処理の流れを説明するための図である。

【図53】

図53は、図52に示す場合における転送元のSAM内でのデータの流れを示す図であ

【図54】

図54は、図52において、転送元のSAMから転送先のSAMに転送されるセキュア コンテナのフォーマットを説明するための図である。

【図55】

図55は、図52の場合における、転送元および転送先のSAMの処理のフローチャー トを示す図である。

【図56】

図56は、図52の場合における、転送元および転送先のSAMの処理のフローチャー トを示す図である。

【図57】

図57は、図52に示す場合における転送先のSAM内でのデータの流れを示す図であ る。

図58は、ユーザホームネットワーク内でのバスへの機器の接続形態の一例を説明する ための図である。

【図59】

図59は、SAMが作成するSAM登録リストのデータフォーマットを説明するための 図である。

【図60】 図60は、EMDサービスセンタが作成する公開鍵証明書破棄リストのフォーマットを 説明するための図である。

【図61】 図61は、EMDサービスセンタが作成するSAM登録リストのデータフォーマットを 説明するための図である。

【図62】

図62は、SAMが持つセキュリティ機能を説明するための図である。

【図63】

図62は、図1に示すユーザホームネットワーク内の例えばネットワーク機器内での各 種のSAMに搭載形態の一例を説明するための図である。

[図64]

図64は、図63に示すダウンロードメモリ周辺の詳細な回路構成を説明するための図 である。

図65は、図63におけるホストCPUとSAMとの関係を説明するための図である。

【図66】

図66は、図63におけるホストCPU、SAM、AV圧縮・伸長用SAMおよび記録 媒体の関係を説明するための図である。

【図67】

図67は、図63におけるホストCPUO、メディア・ドラブSAMおよびAV圧縮・ 伸長用SAMの関係を説明するための図である。

【図68】

図68は、権利処理用のSAMの回路モジュールの第1形態を説明するための図である

【図69】

図69は、図68に示す回路モジュールを用いた場合のSAM内のハードウェア構成の 一例を説明するための図である。

【図70】

図70は、権利処理用のSAMのアドレス空間を説明するための図である。

【図71】

図71は、ホストCPUのアドレス空間を説明するための図である。

【図72】

図72は、権利処理用のSAMの回路モジュールの第2形態を説明するための図である

【図73】

図73は、メデャアSAMの回路モジュールを説明するための図である。

【図74】

図74は、ROM型の記録媒体のメディアSAMの出荷時における記憶データを説明す るための図である。

【図75】

図75は、ROM型の記録媒体のメディアSAMの登録後における記憶データを説明す るための図である。

【図76】

図76は、RAM型の記録媒体のメディアSAMの出荷時における記憶データを説明す るための図である。

【図77】

図-7-は、RAM型の記録媒体のメディアSAMの登録後における記憶データを説明す るための図である。

【図78】

図78は、AV圧縮・伸長用SAMの回路モジュールの第1形態を説明するための図で ある。

【図79】

図79は、メディア・ドライブSAMの回路モジュールを説明するための図である。

【図.8.0.】 図80は、図1に示すEMDシステムの全体動作のフローチャートである。 【図81】

図81は、第1実施形態のEMDシステムにおいて用いられるセキュアコンテナの配送 プロトコルの一例を説明するための図である。

【図82】

図82は、本発明の第2実施形態のEMDシステムの全体構成図である。

【図83】

図83は、サービスプロバイダにおいて行われるセキュアコンテナの作成処理の手順を 示すフローチャートである。

【図84】

図84は、図82に示すサービスプロバイダからユーザホームネットワークに送信され るセキュアコンテナのフォーマットを説明するための図である。

【図85】

図85は、図84に示すセキュアコンテナに格納されたコンテンツファイルの送信形態 を説明するための図である。

【図86】

図86は、図87に示すセキュアコンテナに格納されたキーファイルの送信形態を説明 するための図である。

【図87】

図87は、図81に示すEMDサービスセンタの機能を示す図である。

【図88】

図88は、図82に示すネットワーク機器の構成図である。

【図89】

図89は、図88に示すCAモジュールの機能ブロック図である。

【図90】

図90は、図82に示すSAMの機能ブロック図であり、セキュアコンテナを入力して から復号するまでのデータの流れを示す図である。

【図91】

図91は、図90に示す作業用メモリに記憶されるデータを説明するための図である。 . . .

【図92】

図92は、図82に示すSAMの機能ブロック図であり、コンテンツの購入・利用形態 を決定する場合などのデータの流れを示す図である。

【図93】

図93は、図82に示すSAMにおけるセキュアコンテナの入力処理の手順を示すフロ ーチャートである。

[図94]

図94は、図82に示すネットワーク機器のダウンロードメモリにダウンロードされた 既に購入形態が決定されたコンテンツファイルを、AV機器のSAMに転送する場合を説 明するための図である。

【図95】

図95は、図82に示すネットワーク機器のダウンロードメモリにダウンロードされた 既に購入形態が決定されたコンテンツファイルを、AV機器のSAMに転送する場合の転 送元のSAM内での処理の流れを説明するための図である。

【図96】

図96は、図95に示す転送元のSAMの処理を示すフローチャートである。

【図97】

図97は、図94に示す場合に、転送元のSAMから転送先のSAMに転送されるセキ ュアコンテナのフォーマットを示す図である。

【図98】

図98は、図94に示す場合の転送先のSAM内でのデータの流れを示す図である。

図99は、図94に示す場合の転送先のSAMの処理のフローチャートである。

【図100】

図100は、図94に示す場合の転送先のSAMの処理のフローチャートである。

【図101】

図101は、図82に示すユーザホームネットワーク内でのSAMの接続形態の一例を 説明するための図である。

【図102】

図102は、図82に示すEMDシステムの全体動作のフローチャートである。

【図103】 図103は、図82に示すEMDシステムの全体動作のフローチャートである。

【図104】

図104は、図82に示すEMDシステムのサービス形態の一例を示す図である。 【図105】

図105は、図82に示すEMDシステムにおいて採用されるセキュアコンテナの配送 プロトコルを説明するための図である。

【図106】

図106は、従来のEMDシステムの構成図である。

【符号の説明】

90…ペイメントゲートウェイ、91…決済機関、92…ルート認証局、100,30 0…EMDシステム、101, 301…コンテンツプロバイダ、102, 302…EMD サービスセンタ、103,303…ユーザホームネットワーク、104,304…セキュ アコンテナ、105,~105,,305,~305,…SAM、106…権利書データ 、107,307…決済レポートデータ、108,308…利用履歴データ、160,… ネットワーク機器、160₂ ~160₄ …AV機器、152,152c,152s…決済 請求権データ、191…バス、310…サービスプロバイダ、311…СAモジュール、 312…プライスタグデータ、CF…コンテンツファイル、KF…キーファイル、Kc… コンテンツ鍵データ